

# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2000-196677

(43)Date of publication of application: 14.07.2000

(51)Int.CI.

H04L 12/66 G06F 13/00 H04L 12/24 H04L 12/26 H04L 12/56 H04L 29/06 H04L 29/14

(21)Application number: 10-372441

(71)Applicant: FUJITSU LTD

(22)Date of filing:

28.12.1998

(72)Inventor: OKANO TETSUYA

AOKI TAKESHI

TAKAHASHI HIDEKAZU

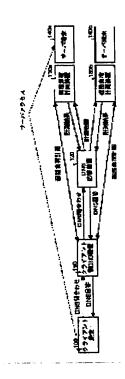
KIKUCHI SHINJI

# (54) REPEATER USED FOR NETWORK SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To obtain a repeater which is used for a network system and is capable of performing optimum load dispersion with reference matching to an entity.

SOLUTION: This repeater is provided with a DNS(domain name system) answering device 120 which receives DNS inquiries from a client terminal 100, server terminals 140a and 140b connected to the terminal 100 through a network and a client side DNS device 110 through the device 110 and path load measuring instruments 130a and 130b which respectively measure the path load of a communication path with the device 110, and the device 120 considers measured results (path load) and performs load dispersion by allocating service requests from the terminal 100 to the terminal 140b.



#### **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

07.01.2000

[Date of sending the examiner's decision of

09.04.2002

rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

BEST AVAILABLE COPY

## (19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号 特開2000-196677 (P2000-196677A)

(43)公開日 平成12年7月14日(2000.7.14)

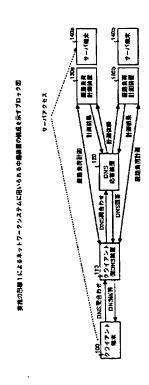
(51) Int.Cl.7		識別記号		FΙ					テーマコード(参考)	
H04L	12/66			H 0 4	L	11/20		В	5B089	
G06F	13/00	3 5 1		G 0 6	F	13/00		351N	5 K 0 3 0	
H04L	12/24			H 0 4	L	11/08			5 K 0 3 4	
	12/26					11/20		102D	5 K O 3 5	
	12/56					13/00		305C	9 A 0 0 1	
			審查請求	有	游求	頃の数 6	OL	(全 28 頁)	最終頁に続く	
(21)出願番	<del></del>	特顏平10-372441		(71) 出願人 000005223						
,,			富士通株式				式会社			
(22)出顧日		平成10年12月28日(1998.12	2. 28)			神奈川	県川崎	市中原区上小	田中4丁目1番	
						1号				
				(72)	発明者	皆 岡野	哲也			
					神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目				田中4丁目1番	
						1号	富士通	株式会社内		
				(72)	発明者	皆 青木	武司			
						神奈川	神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番			
						1号	宫士通	株式会社内		
				(74)	代理人	人 10008	9118			
						弁理:	E 酒井	宏明		
									最終頁に統く	

## (54) 【発明の名称】 ネットワークシステムに用いられる中継装置

## (57)【要約】

【 課題】 実体に即した基準をもって最適な負荷分散を 行うことができるネットワークシステムに用いられる中 総装置を得ること。

【解決手段】 本発明は、クライアント端末100と、ネットワークを介してクライアント端末100に接続されたサーバ端末140a および140bと、クライアント側DNS装置110からのDNS問合せをクライアント側DNS装置110を介して受け付けるDNS応答装置120と、クライアント側DNS装置110との間の通信経路の経路負荷をそれぞれ計測する経路負荷計測装置130aおよび130bとを備え、DNS応答装置120は、計測結果(経路負荷)を考慮して、クライアント端末100からのサービス要求をサーバ端末140aまたはサーバ端末140bに担う分けることにより、負荷分散を行う。



【特許論求の範囲】

【 節求項1 】 複数のクライアント 端末と、ネットワークを介して前記複数のクライアント 端末に対してサービスの提供を行う複数のサーバ端末とを備えるネットワークシステムに用いられる中総装置において、

前記複数のサーバ端末の近傍にそれぞれ記設され、前記 複数のクライアント端末のうちサービス要求を行った一 つのクライアント端末までの通信経路の経路負荷をそれ ぞれ計測する複数の経路負荷計測手段と、

前記複数の経路負荷計測手段の各計測結果を考慮して、 10 前記複数のサーバ端末の中から、前記一つのクライアント端末からのサービス要求の振り分け先としての一つのサーバ端末を選択する選択手段と、

を備えることを特徴とするネットワークシステムに用い られる中継装置。

【 請求項2 】 前記複数の経路負荷計測手段は、所定時間間隔をおいて前記一つのクライアント端末までの経路負荷をそれぞれ計測した後、各計測結果を記憶手段に記憶させ

前記選択手段は、前記一つのクライアント端末からのサ 20 ービス要求があったとき、前記記憶手段に記憶されている各計測結果を考慮して、前記複数のサーバ端末の中から、前記一つのクライアント端末からのサービス要求の振り分け先としての一つのサーバ端末を選択することを特徴とする請求項1 に記載のネットワークシステムに用いられる中継装置。

【 請求項3 】 前記複数の経路負荷計測手段は、前記複数のサーバ端末の運転状態をそれぞれ監視し、

前記選択手段は、前記一つのクライアント端末からのサービス要求があったとき、前記各計測結果および前記複 30 数の経路負荷計測手段の各監視結果に基づいて、前記複数のサーバ端末の中から、前記一つのクライアント端末からのサービス要求の振り分け先としての一つのサーバ端末を選択することを特徴とする請求項2 に記載のネットワークシステムに用いられる中継装置。

【 請求項4 】 複数のクライアント端末と、ネットワークを介して前記複数のクライアント端末に対してサービスの提供を行いかつ複数にグループ分けされた複数のサーバ端末とを備えるネットワークシステムに用いられる中総装置において、

複数のグループに対応してそれぞれ配設され、前記複数 のクライアント端末のうちサービス要求を行った一つの クライアント端末までの通信経路の経路負荷をそれぞれ 計測する複数の経路負荷計測手段と、

前記模数の経路負荷計測手段の各計測結果を考慮して、 前記複数の経路負荷計測手段の中から、前記一つのクラ イアント端末からのサービス要求の一次接9分け先とし ての一つの経路負荷計測手段を選択する選択手段と、 ものえ

前記一つの経路負荷計測手段は、前記一つのクライアン 50 ある。従って、負荷分散技術においては、クライアント

ト 増末からのサービス要求の二次担の分け先として、当該グループの中から一つのサーバ増末を選択することを特徴とするネットワークシステムに用いられる中継装

【 請求項5 】 前記複数の経路負荷計測手段は、グループ内のサーバ端末の運転状態をそれぞれ監視し、二次振り分け時に前配運転状態を考慮して、当該グループの中から一つのサーバ端末を選択することを特徴とする請求項4 に記載のネットワークシステムに用いられる中継装置。

【 請求項6 】 複数のクライアント端末と、ネットワークを介して前記複数のクライアント端末に対してサービスの提供を行いかつ複数にグループ分けされた複数のサーバ端末とを備えるネットワークシステムに用いられる中継装置において、

複数のグループに対応してそれぞれ配設され、前記複数のクライアント端末のうちサービス要求を行った一つのクライアント端末までの通信経路の経路負荷をそれぞれ計測するともに、グループ内のサーバ端末の運転状態をそれぞれ監視する複数の経路負荷計測手段と、

前記複数の経路負荷計測手段の各計測結果および各運転 状態を考慮して、前記複数の経路負荷計測手段の中か ら、前記一つのクライアント端末からのサービス要求の 一次振り分け先としての一つの経路負荷計測手段を選択 する選択手段と、

を備え、

前記一つの経路負荷計測手段は、前記一つのクライアント端末からのサービス要求の二次振り分け先として、当該グループの中から一つのサーバ端末を前記運転状態を考慮して選択することを特徴とするネットワークシステムに用いられる中継装置。

#### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【 発明の属する技術分野】本発明は、クライアント 端末からサーバ端末へのサービス要求(IPパケット)の中継に用いられるネットワークシステムに用いられる中継装置に関するものであり、特に最適な中継先を選択するためのネットワークシステムに用いられる中継装置に関するものである。

40 【0002】近時、インターネットに代表される大規模ネットワークにおいては、1台のサーバ端末に対する負荷集中を解決すべく、多数のアクセスを受けるサーバ側にサーバ端末を複数台用意して、クライアント端末に対して、上記複数のサーバ端末があたかも1台のサーバ端末として機能しているように構成する負荷分散技術が用いられている。

【 0003】この負荷分散技術は、クライアント 端末からのアクセスを複数のサーバ端末に分散させることにより、1 台のサーバ端末の負荷を低減させるための技術である。 従って 負荷分散技術においては、クライアント

端末よりアクセスがあった場合、複数のサーバ端末のうち、できるだけ低負荷であってかつ当該クライアント端末との間の距離が短い1 台のサーバ端末に当該アクセスを扱り分けることがネットワーク効率を高める上で重要である。

#### [0004]

【 0 0 0 5 】 ここで、上記インターネットとしては、つぎの条件を満たすネットワークが該当する。

(1) コンピュータネットワークが、TCP/IP(Transmission Control Protocol/Internet Protocol)と呼ばれる通信プロトコル(通信接続手順)を実装していること。

(2) コンピュータネットワークが、いくつかの基幹ネ 20 ットワークを中心として構成された一つの世界規模のネ ットワークに接続されていること。

【0006】また、上記TCP/IPとしては、OSI (Open Systems Interconnection: 開放形システム間相 互接続) 参照モデルの第4 層(トランスポート 層) にあるTCPおよびUDP(User Datagram Protocol) の各プロトコルが定義されている。上記TCPの特徴は、信頼性のあるデータ通信(転送)を行うこと、すなわち、通信の開始から終了まで通信路の信頼性を保持してデータの正常な通信の制御、さらにエラー時のエラー検出お 30よび回復を行うことにある。

【0007】また、上記TCPが信頼性を確保するためにコネクション形のサービス形態をとっているのに対して、UDPは、処理の高速化のためのコネクションレス型と呼ばれるデータ伝送プロトコルであり、信頼性向上のための応答確認やネットワーク内の異なった経路を通ってきた受信データの順序調整等を行わない。

【0008】ルータ2は、外部ネットワーク1に接続されており、入力されるIPパケットからIPアドレスを得て、このIPアドレスをルーティングテーブルに適用 40 することにより、転送すべき先のルータや端末(いずれも図示略)へ当該IPパケットを転送するという中継動作を行う。このルータ2による中継動作は、ルーティング(通信経路の選択)と呼ばれている。上記IPアドレスは、転送すべき先のルータや端末にそれぞれ付与されている。また、ルーティングテーブルは、複数のIPアドレスと、これらのIPアドレスにそれぞれ対応する転送先との関係を表すテーブルである。

【 0 0 0 9 】 クラスタネットワーク 3 は、ルータ2 に接 総されており、かつクライアント 端末4 : およびクライ 50

アント 端末4 。 ならびにクライアント 側DNS サーバ5 を収容している。クライアント 端末4 』 およびクライアント 端末4 』 およびクライアント 端末4 』 は、クライアント (ユーザ) 側にそれぞれ 設置されており、上述したI Pパケットをクラスタネットワーク3を介してルータ2 へ送出することにより、後 述するサーバ端末7、サーバ端末9 およびサーバ端末12に対してサービスを要求するための端末である。クライアント 側DNS サーバ5 は、インターネット 標準のDNS (Dmain Name System)を実現するためのサーバであり、クラスタネットワーク3に接続されている。

【0010】ここで、上記DNSについて詳述する。インターネットにおいては、上述したように端末を識別するためにIPアドレスが用いられているが、このIPアドレスは、数字の組み合わせからなるため、人間にとって非常に覚えにくい。そこで、各端末には、人間にも理解し易い識別名称としてドメイン名(名前空間)がそれぞれ付与されている。上記DNSは、ドメイン名とIPアドレスとの対応を管理し、端末(クライアント端末4」およびクライアント端末4」からのドメイン名による問い合わせに対してIPアドレスを応答するシステムである。このことから、クライアント側DNSサーバ5は、上記DNSを実現するための装置であり、クライアント端末4」およびクライアント端末42に対してローカルなDNSサーバとして位置づけられる。

【 0011】ルータ6は、外部ネットワーク1とサーバ端末7との間に接続されており、上述したルータ2と同様にしてルーティング機能を有している。このサーバ端末7は、サービス提供者側に設置されており、クライアント端末4:およびクライアント端末4:およびクライアント端末4:に対してサービスの提供を行うための端末である。

【 0 0 1 2 】 ルータ8 は、外部ネットワーク1とサーバ 端末9 との間に接続されており、上述したルータ2 と同様にして、ルーティング機能を有している。このサーバ 端末9 は、クライアント 端末4 1 およびクライアント 端末4 1 およびクライアント 端末4 1 およびクライアント 端末4 2 に対してサービスの提供を行うための端末である。

【0013】ルータ10は、外部ネットワーク1とクラスタネットワーク11との間に接続されており、上述したルータ2と同様にして、ルーティング機能を有している。サーバ端末12は、クラスタネットワーク11に接続されており、上述したサーバ端末7と同様にして、クライアント端末4:およびクライアント端末4:およびクライアント端末4:に対してサービスの提供を行うための端末である。

【 0 0 1 4 】 ここで、上述したサーバ増末7、サーバ増末9 およびサーバ端末1 2 は、それぞれ物理的に別々の

する。

5 に対して上記仮想サーバ端末の仮想I P アドレスの問い合わせを行べく、代表ドメイン名をクライアント側D NS サーバ5 ヘクラスタネットワーク3を介して、通知

場所に設置されている。従って、サーバ端末7、サーバ端末9 およびサーバ端末1 2 とクライアント端末4 : およびクライアント端末4 : には、代表として一つのドメイン名(以下、代表ドメイン名と称する)が付与されている。として、代表ドメイン名と称する)が付与されている。として、それぞれに 10 1 アアドレスが付与されている。

【 0 0 1 9 】 これにより、クライアント 側DNS サーバ 5 は、クラスタネット ワーク3、ルータ2、外部ネット ワーク1、ルータ10 およびクラスタネット ワーク11を介してDNS 応答装置13へ仮想サーバ端末のIPアドレスの問い合わせを行う。 具体的には、クライアント側DNS サーバ5 は、代表ドメイン名をDNS 応答装置13へ通知する。

【0015】すなわち、この場合には、一つのドメイン名に複数のIPアドレスが登録されており、クライアント端末4:およびクライアント端末4:が一つのドメイン名としてアクセスすることにより、サーバ端末7、サーバ端末9およびサーバ端末12のうちいずれか一つのサーバ端末にアクセス可能とされる。すなわち、サーバ端末7、サーバ端末9およびサーバ端末12は、代表ドメイン名で表される一つの仮想サーバ端末を構成しており、クライアント端末4:およびクライアント端末4:20は、この仮想サーバ端末の仮想IPアドレス(代表ドメイン名)に対してアクセスする。

【0020】DNS 応答装置13は、まず、第1番目のサーバ端末をサーバ端末7、第2番目のサーバ端末をサーバ端末をサーバ端末9、第3番目のサーバ端末をサーバ端末12とすると、通知を受けた代表ドメイン名を第1番目のサーバ端末7のIPアドレスに変換する。つぎに、DNS 応答装置13は、上記サーバ端末7のIPアドレスをクラスタネットワーク11、ルータ10、外部ネットワーク1およびルータ2を介してクライアント側DNSサーバ5へ通知する。これにより、クライアント側DNSサーバ5は、サーバ端末7のIPアドレスをクラスタネットワーク3を介してクライアント端末4」へ通知する。

【0016】このように、サーバ端末7、サーバ端末9 およびサーバ端末12に対して一つのドメイン名を付与するとともに、クライアント端末4 1 およびクライアント端末42からのアクセスをサーバ端末7、サーバ端末9 およびサーバ端末12のいずれか一つのサーバ端末にアクセス可能としたのは、前述した負荷分散するためである。この負荷分散については後述する。

【0021】そして、上記通知を受けたクライアント端末4 に、サーバ端末7のIPアドレスを含むIPパケットをクラスタネットワーク3を介してルータ2へ送出する。これにより、上記IPパケットは、ルータ2によりルーティングされた後、外部ネットワーク1を経由してルータ6によりさらにルーティングされた後、サーバ端末7に到前する。この結果、クライアント端末4にサーバ端末7との間に接続が確立し、サーバ端末7は、クライアント端末4にから要求されたサービスを提供する。

【 0 0 1 7 】 DNS 応答装置1 3 は、クライアント 側D 30 NS サーバ5 と同様にして、DNS サーバとしての機能 を有しており、クライアント側DNS サーバ5 の上位装 置として位置づけられている。すなわち、DNS 応答装 置13は、クライアント 側DNS サーバ5 からのI Pア ドレスの問い合わせに対して応答する機能を有してい る。また、DNS 応答装置13は、サーバ端末7、サー バ端末9 およびサーバ端末12を配下に置いており、ク ライアント 側DNS サーバ5 から代表ドメイン名をIP アドレスに変換するための問い合わせがあったとき、代 表ドメイン名を、サーバ端末7、サーバ端末9 およびサ 40 ーバ端末1 2 のうち、いずれか一つのサーバ端末のI P アドレスに変換して、クライアント 側DNS サーバ5 に 応答する。すなわち、DNS 応答装置13は、クライア ント 端末4 1 およびクライアント 端末4 2 からのアクセ ス要求を、サーバ端末7、サーバ端末9 およびサーバ端 末12のうち、いずれか一つへ扱り分けているのであ る。この振り分けが上述した負荷分散である。

【0022】なお、実際には、外部ネットワーク1においては、図示しない複数のルータが存在しているため、 IPパケットは、これらの複数のルータによりルーティングされつつ転送される。

【 0 0 1 8 】 上記構成において、上述した仮想I P アド ネットワーク1 1 、ルータ1 0 、外部ネットワーク1 お レスの仮想サーバ端末にアクセスする場合、たとえば、 よびルータ2を介してクライアント 側DNS サーバ5 へ クライアント 端末4 1 は、クライアント 側DNS サーバ 50 通知する。これにより、クライアント 側DNS サーバ5

【 0023 】続いて、クライアント端末42 により、代表ドメイン名をクライアント側DNS サーバ5 ヘクラスタネットワーク3を介して通知されると、クライアント側DNS サーバ5 は、上述した動作と同様にして、ルータ2、外部ネットワーク1、ルータ10 およびクラスタネットワーク11を介してDNS 応答装置13 へ仮想サーバ端末のIPアドレスの問い合わせを行う。

【0024】これにより、DNS 応答装置13は、通知を受けた代表ドメイン名を、つぎの第2番目のサーバ端末9のIPアドレスに変換する。つぎに、DNS 応答装置13は、上記サーバ端末9のIPアドレスをクラスタネットワーク11、ルータ10、外部ネットワーク1およびルータ2を介してクライアント側DNSサーバ5へ通知する。これにより、クライアント側DNSサーバ5

は、サーバ端末9 のI Pアドレスをクラスタネットワー ク3を介してクライアント端末4 2 へ通知する。そし て、上記通知を受けたクライアント 端末4 2 は、サーバ 端末9 のI Pアドレスを含むI Pパケットをクラスタネ ットワーク3を介してルータ2へ送出する。これによ り、上記1 Pパケットは、ルータ2によりルーティング された後、外部ネットワーク1を経由してルータ8によ りさらにルーティングされた後、サーバ端末9 に到着す る。この結果、クライアント端末42とサーバ端末9と の間に接続が確立し、サーバ端末9は、クライアント端 10 末42 から要求されたサービスを提供する。

【 0 0 2 5 】以後、DNS 応答装置1 3 は、I Pアドレ スの問い合わせを受ける度に、第3 番目のサーバ端末1 2 の [ P アドレス、第1 番目のサーバ端末7 の [ P アド レス、第2 番目のサーバ端末9 のI Pアドレスを順番に クライアント 側DNSサーバ5 へ通知する。 言い換えれ ば、DNS 応答装置13は、IPアドレスの問い合わせ を受ける度に、クライアント端末41(またはクライア ント 端末4 2 ) からのアクセスをサーバ端末1 2 →サー バ端末7 →サーバ端末9 →サーバ端末1 2 →・・・ という 20 具合に振り分けることにより、負荷分散を図っているの

【0026】ここで、上述した従来のネットワークシス テムに用いられる中継装置においては、 クライアント 端 末4: (またはクライアント端末4:)からIPアドレ スの問い合わせがある頃番に従って、単純に→サーバ端 末9 →サーバ端末7 →サーバ端末1 2 →・・・ という 具合 に単純にアクセス要求(IPパケット)を振り分けてい

【0027】しかしながら、上述した頃番通りに単純に 30 アクセス要求(IPパケット)を振り分ける負荷分散の 方法では、クライアント端末4 ( またはクライアント 端末42)とサーバ端末7、サーバ端末9 およびサーバ 端末12との間の距離が一切考慮されていないため、つ ぎのような問題が生じる。

【0028】たとえば、クライアント端末4 1 からのア クセス要求(IPパケット) がサーバ端末7 に振り 分け られた場合、実際にはクライアント端末4 1 とサーバ端 末7との間の距離が、クライアント端末4 1とサーバ端 末9 との間の距離よりも短いにもかかわらず、クライア 40 ント端末4 に対して最短ルートで接続可能なサーバ端 末9を振り分けることができない。従って、この場合、 サーバ端末7 にアクセスしたクライアント 端末4 1 は、 サーバ端末9にアクセスしたときよりも、アクセス時間 が余計にかかってしまう。このことは、負荷分徴効率、 ひいてはネットワーク効率からみれば、非常に不都合で ある。

【0029】そこで、従来のネットワークシステムに用 いられる中総装置においては、アクセス要求(IPパケ ット) の長り分け時に、クライアント端末4 1 (クライ 50 【0034】

アント 端末4 2 ) とサーバ端末7、サーバ端末9 および サーバ端末12との間の距離をホップ数から推定して、 この推定距離を考慮する方法を採用している。ここで、 ホップ数とは、発信元(たとえば、クライアント端末4 1) から発信された IPパケットが、最終的な宛先端末 (たとえば、サーバ端末7)に到達するまでに経由する ルータの数をいう。

【 0030】 具体的には、たとえば、クライアント 端末 4 、がアクセス要求を行う切合、クライアント端末4 : からクライアント 側DNS サーバ5 へ代表ドメイン名が 通知されると、クライアント 側DNS サーバ5 は、上述 した動作と同様にして、クラスタネットワーク3、ルー タ2、外部ネットワーク1、ルータ10 およびクラスタ ネットワーク11を経由して、上記代表ドメイン名をD NS 応答装置13 へ通知する。

【 0031】これにより、DNS 応答装置1 3 は、ま ず、問い合わせ元のクライアント端末(この場合、クラ イアント 端末4 ~ )とサーバ端末7 との間のホップ数に 基づいて、クライアント端末4 1 とサーバ端末7 との間 の距離(以下、第1の距離と称する)を推定する。続い て、DNS 応答装置1 3 は、クライアント 端末4 · とサ ーバ端末9との間のホップ数に基づいて、クライアント 端末41とサーバ端末9との間の距離(以下、第2の距 離と称する)を求める。

【 0 0 3 2 】 最後に、DNS 応答装置1 3 は、クライア ント端末4 1 とサーバ端末12との間のホップ数に基づ いて、クライアント 端末4 ι とサーバ端末1 2 との間の 距離(以下、第3の距離と称する)を求める。なお、D NS 応答装置13 においては、上記第1、第2 および第 3 の距離を予めデータベースとして保有していてもよ い。そして、上記第1、第2 および第3 の距離の推定が 終了すると、DNS応答装置13は、これらの第1、第 2 および第3 の距離のう ち碌も 短いと 推定されるものを 選択する。この場合、第2の距離が最も短いと推定され たものとすると、DNS 応答装置1 3 は、この第2 の距 離に対応するサーバ端末9 のI Pアドレスを、クラスタ ネットワーク11、ルータ10、外部ネットワーク1、 ルータ2 およびクラスタネットワーク3を経由してクラ イアント 側DNS サーバ5 へ通知する。

【0033】これにより、クライアント側DNSサーバ 5 により、サーバ端末9 のI Pアドレスがクラスタネッ トワーク3を介してクライアント端末4 1 へ通知された 後、この通知を受けたクライアント端末4 1 は、クラス タネットワーク3、ルータ2、外部ネットワーク1 およ びルータ8 を介してサーバ端末9 に対してアクセスし て、該サーバ端末9よりサービスの提供を受ける。すな わち、この場合、クライアント 端末4 には、最も 距離 が短いと推定されたサーバ端末9 が振り分けられたので ある。

【発明が解決しようとする課題】ところで、従来のネットワークシステムに用いられる中産装置においては、クライアント端末(たとえば、クライアント端末4 1)から各サーバ端末(サーバ端末7、サーバ端末9およびサーバ端末12)までの第1、第2および第3の距離をホップ数に基づいて推定して、最も距離が短いと推定されるサーバ端末に対して、当該クライアント端末からのサービス要求(IPバケット)を振り分けることにより、負荷分散を図っていることを述べた。

【0035】しかしながら、周知のようにホップ数は必 10 ずしも 距離に比例しない。 すなわち、小規模なネットワークにルータが多数存在する場合には、ホップ数が多くなるのに対して、ネットワーク規模が小さいが故に実際の距離が短い。このとき、DNS 応答装置13は、ホップ数が多いため実際の距離よりも長い距離を推定結果としてしまう。 すなわち、DNS 応答装置13により推定された距離が、場合によっては実際の距離に対して誤差が非常に大きい。

【0036】従って、従来のネットワークシステムに用いられる中総装置においては、ホップ数のみを距離推定 20 の根拠として、推定された誤差が非常に大きい距離のみに基づいて、サービス要求(IPパケット)の振り分けを行っているので、最適な負荷分散を行うことができない場合が生ずるという問題があった。

【0037】また、従来のネットワークシステムに用いられる中継装置においては、サービス要求(IPパケット)の振り分け先のサーバ端末が高負荷状態にあり、かつサービス要求を受けることができない状態にある場合であっても、推定距離のみに基づいて、一律に振り分けが行われる。

【0038】このような場合には、高負荷状態にあるサーバ端末のIPアドレスを獲得したクライアント端末は、該サーバ端末からサービスの提供を受けることができないため、再び、別の低負荷状態にあるサーバ端末のIPアドレスを獲得し直さない限り、サービスの提供を受けることができないという事態が発生する。

【0039】従って、従来のネットワークシステムに用いられる中継装置においては、低負荷状態にあるサーバ端末が存在しているにもかかわらず、高負荷状態にあるサーバ端末に対してサービス要求(IPパケット)が振り分けられるという、負荷分散上、不合理な事態が生じてしまう。すなわち、従来のネットワークシステムに用いられる中総装置においては、実体とかけ離れた基準でサービス要求(IPパケット)の振り分けが行われる場合があるため、最適な負荷分散を行うことができないという問題があった。

【0040】本発明はこのような背景の下になされたもので、実体に即した基準をもって最適な負荷分散を行うことができるネットワークシステムに用いられる中継装例を提供することを目的とする。

[0041]

【 課題を解決するための手段】上記目的を達成するため に、請求項1 にかかるネットワークシステムに用いられ る中継装置は、複数のクライアント 端末(後述する実施 の形態1 のクライアント 端末1 0 0 等に相当) と、ネッ トワークを介して前記複数のクライアント 端末に対して サービスの提供を行う複数のサーバ端末(後述する実施 の形態1 のサーバ端末1 4 0 a およびサーバ端末1 4 0 b に相当) とを備えるネットワークシステムに用いられ る中継装置において、前記複数のサーバ端末の近傍にそ れぞれ配設され、前記複数のクライアント 端末のうちサ ービス要求を行った一つのクライアント 端末までの通信 経路の経路負荷をそれぞれ計測する複数の経路負荷計測 手段(後述する実施の形態1の経路負荷計測装置130 a および経路負荷計測装置1 3 0 b に相当) と、前配複 数の経路負荷計測手段の各計測結果を考慮して、前記複 数のサーバ端末の中から、前記一つのクライアント 端末 からのサービス要求の振り分け先としての一つのサーバ 端末を選択する選択手段(後述する実施の形態1 のDN S応答装置120に相当)とを備えることを特徴とす

【0042】この請求項1に記載の発明によれば、一つのクライアント端末からサービス要求があると、複数の経路負荷計測手段により上記一つのクライアント端末までの各経路負荷が計測される。そして、選択手段は、各経路負荷を考慮して、複数のサーバ端末の中からサービス要求の振り分け先として一つのサーバ端末を選択する。これにより、一つのクライアント端末は、上記一つのサーバ端末にアクセスし、この一つのサーバ端末からのサービスの提供を受ける。

【0043】このように、請求項1に記載の発明によれば、経路負荷という実体に即した基準をもって、サービス要求の振り分け先が選択されるように構成したので、複数のサーバ端末における負荷分散を最適に行うことができる。

【0044】また、請求項2にかかるネットワークシステムに用いられる中継装置は、請求項1に記載のネットワークシステムに用いられる中継装置において、前記複数の経路負荷計測手段は、所定時間間隔をおいて前記一つのクライアント端末までの経路負荷をそれぞれ計測した後、各計測結果を記憶手段(後述する実施の形態2の記憶部190に相当)に記憶させ、前記選択手段は、前記一つのクライアント端末からのサービス要求があったとき、前記記憶手段に記憶されている各計測結果を考慮して、前記複数のサーバ端末の中から、前記一つのクライアント端末からのサービス要求の授り分け先としてのーつのサーバ端末を選択することを特徴とする。

【0045】この請求項2に記載の発明によれば、複数 の経路負荷計測手段は、一つのクライアント端末までの 50 各経路負荷を予め計測しておき、この計測結果を記憶手 段に記憶させておく。そして、一つのクライアント端末 よりサービス要求があった場合、選択手段は、記憶手段 に記憶されている経路負荷を考慮して、複数のサーバ端 末の中からサービス要求の振り分け先として一つのサー バ端末を選択する。これにより、一つのクライアント 端 末は、上記一つのサーバ端末にアクセスし、この一つの サーバ端末からのサービスの提供を受ける。

【0046】このように、請求項2に記載の発明によれ ば、複数の経路負荷計測手段の計測結果を予め記憶手段 に記憶しておき、一つのクライアント 端末からサービス 10 要求があったときに、経路負荷計測手段によるリアルタ イムな計測を行うことなく、すぐにサービス要求の振り 分けを行うように構成したので、複数のサーバ端末にお ける負荷分散を最適かつ迅速に行うことができる。

【0047】また、 討求項3 にかかるネットワークシス テムに用いられる中継装置は、 請求項2 に記載のネット ワークシステムに用いられる中継装置において、前記複 数の経路負荷計測手段は、前記複数のサーバ端末の運転 状態をそれぞれ監視し、前記選択手段は、前記一つのク ライアント端末からのサービス要求があったとき、前記 20 各計測結果および前記複数の経路負荷計測手段の各監視 結果に基づいて、前記複数のサーバ端末の中から、前記 一つのクライアント 端末からのサービス要求の振り分け 先としての一つのサーバ端末を選択することを特徴とす

【0048】この請求項3に記載の発明によれば、一つ のクライアント 端末から サービス 要求があると、選択手 段は、各経路負荷に加えて各監視結果( 運転状態) を考 応して、複数のサーバ端末の中からサービス要求の振り 分け先として一つのサーバ端末を選択する。従って、一 30 つのクライアント 端末は、運転状態が良好な上記一つの サーバ端末にアクセスし、この一つのサーバ端末からの サービスの提供を受ける。

【0049】このように、 請求項3に記載の発明によれ ば、経路負荷に加えてサーバ端末の運転状態をも考慮さ れて、サービス要求の振り分け先が選択されるように構 成したので、複数のサーバ端末における負荷分散をさら に最適に行うことができる。

【 0 0 5 0 】また、請求項4 にかかるネットワークシス テムに用いられる中総装置は、複数のクライアント端末 40 (後述する実施の形態3のクライアント端末100等に 相当)と、ネットワークを介して前記複数のクライアン ト 端末に対してサービスの提供を行いかつ複数にグルー プ分けされた複数のサーバ端末(後述する実施の形態3 のサーバ端末5 0 0 a ~サーバ端末5 0 0 d に相当) と を備えるネットワークシステムに用いられる中総装置に おいて、複数のグループに対応してそれぞれ配設され、 前記複数のクライアント 端末のう ちサービス要求を行っ た一つのクライアント 端末までの通信経路の経路負荷を それぞれ計測する複数の経路負荷計測手段(後述する実 50 と、ネットワークを介して前記複数のクライアント 端末

施の形態3 の経路負荷計測装置4 0 0 a および経路負荷 計測装置4006に相当)と、前記複数の経路負荷計測 手段の各計測結果を考慮して、前記複数の経路負荷計測 手段の中から、前記一つのクライアント 端末からのサー ビス要求の一次振り分け先としての一つの経路負荷計制 手段を選択する選択手段(後述する実施の形態3のDN S 応答装置300に相当)を備え、前記一つの経路負荷 計測手段は、前記一つのクライアント 端末からのサービ ス要求の二次振り分け先として、当該グループの中から 一つのサーバ端末を選択することを特徴とする。

【0051】この請求項4に記載の発明によれば、一つ のクライアント 端末より サービス要求があると、複数の 経路負荷計測手段により上記一つのクライアント 端末ま での通信経路の経路負荷がそれぞれ計測された後、選択 手段により 一次振り 分けとして各計測結果が考慮されて 一つの経路負荷計測手段が選択される。そして、この一 つの経路負荷計測手段は、二次振り分け先として、当該 グループの中から一つのサーバ端末を選択する。

【0052】このように、請求項4に記載の発明によれ ば、経路負荷という 実体に即した基準をもって、サービ ス要求の一次振り分け先が選択された後、二次振り分け によりさらに一つのサーバ端末が選択されるように構成 したので、複数のサーバ端末における負荷分散を最適に 行うことができる。

【 0 0 5 3 】また、請求項5 にかかる ネットワークに用 いられる中継装置は、請求項4 に記載のネットワークシ ステムに用いられる中継装置において、前記複数の経路 負荷計測手段は、グループ内のサーバ端末の運転状態を それぞれ監視し、二次振り分け時に前記運転状態を考慮 して、当該グループの中から一つのサーバ端末を選択す ることを特徴とする。

【0054】この請求項5に記載の発明によれば、一つ のクライアント 端末より サービス 要求があると 、複数の 経路負荷計測手段により 上記一つのクライアント 端末ま での通信経路の経路負荷がそれぞれ計測された後、選択 手段により 一次振り 分けとして各計測結果が考慮されて 一つの経路負荷計測手段が選択される。そして、この一 つの経路負荷計測手段は、二次振り分け先として、グル ープ内のサーバの運転状態を考慮して当該グループの中 から一つのサーバ端末を選択する。

【0055】このように、請求項5に記載の発明によれ ば、経路負荷という 実体に即した基準をもって、サービ ス要求の一次振り分け先が選択された後、二次振り分け によりさらに運転状態も考慮されて一つのサーバ端末が 選択されるように構成したので、複数のサーバ端末にお ける負荷分散をさらに最適に行うことができる。

【0056】また、請求項6 にかかるネットワークに用 いられる中継装置は、複数のクライアント端末(後述す る実施の形態4 のクライアント 端末1 0 0 等に相当)

に対してサービスの提供を行いかつ複数にグループ分け された複数のサーバ端末(後述する実施の形態4のサー バ端末5 0 0 a ~サーバ端末5 0 0 d に相当) とを備え るネット ワークシステムに用いられる中総装置におい て、複数のグループに対応してそれぞれ配設され、前記 複数のクライアント 端末のう ちサービス 要求を行ったー つのクライアント 端末までの通信経路の経路負荷をそれ ぞれ計測するとともに、グループ内のサーバ端末の運転 状態をそれぞれ監視する複数の経路負荷計測手段(後述 する実施の形態4 の経路負荷計測装置7 0 0 a および経 10 路負荷計測裝置7006に相当)と、前記複数の経路負 荷計測手段の各計測結果および各運転状態を考慮して、 前記複数の経路負荷計測手段の中から、前記一つのクラ イアント 端末からのサービス要求の一次振り分け先とし ての一つの経路負荷計測手段を選択する選択手段(後述 する実施の形態4 のDNS 応答装置6 0 0 に相当) を備 え、前記一つの経路負荷計測手段は、前記一つのクライ アント 端末からのサービス要求の二次振り分け先とし て、当該グループの中から一つのサーバ端末を前記運転 状態を考慮して選択することを特徴とする。

13

【0057】この請求項6に記載の発明によれば、一つ のクライアント 端末より サービス 要求があると、複数の 経路負荷計測手段により 上記一つのクライアント 端末ま での通信経路の経路負荷がそれぞれ計測された後、選択 手段により 一次振り 分けとして各計測結果に加えて各運 転状態が考慮されて一つの経路負荷計測手段が選択され る。そして、この一つの経路負荷計測手段は、二次振り 分け先として、グループ内のサーバの運転状態を考慮し て当該グループの中から一つのサーバ端末を選択する。 ば、経路負荷という 実体に即した基準およびサーバの運 転状態を基準として、サービス要求の一次振り 分け先が 選択された後、二次振り分けによりさらに運転状態も考 虚されて一つのサーバ端末が選択されるよう に構成した ので、複数のサーバ端末における負荷分散をさらに最適 に行うことができる。

#### [0059]

【 発明の実施の形態】以下、図面を参照して、本発明にかかるネットワークシステムに用いられる中継装置の実施の形態1~4 について詳述する。

【0060】(実施の形態1)図1は、本発明の実施の形態1によるネットワークシステムに用いられる中継装置の構成を示すプロック図である。この図において、クライアント燃末100、クライアント側DNS装置110、DNS応答装置120、経路負荷計測装置130a、経路負荷計測装置130b、サーバ端末140aおよびサーバ端末140bは、それぞれ図示しない複数のルータを含むネットワーク(たとえば、インターネット)に接続されており、それぞれがアクセス可能な状態とされている。

【0061】クライアント 端末100は、クライアント (ユーザ) 側に設置されており、前述したIPバケット をルータ(図示路)へ送出することにより、後述するサーバ端末140a(またはサーバ端末140b)に対してサービスを要求するための端末である。また、クライアント端末100は、サーバ端末140a(またはサーバ端末140b)へアクセスする前に、クライアント側 DNS装置110に対して、サーバ端末140aとサーバ端末140bとの代表ドメイン名を通知して、アクセス先のIPアドレスを獲得するという問合せ(以下、DNS問合せと称する)を行う。

【0062】クライアント側DNS装置110は、前述したDNSを実現するためのサーバでありクライアント端末100およびネットワーク(図示路)に接続されている。クライアント側DNS装置110は、クライアント端末100よりDNS問合せがあった場合に、その上位に位置するDNS応答装置120に対して、DNS問合せを行った後、このDNS応答装置120から通知される、クライアント端末100のアクセス先のサーバ端末(サーバ端末140よ)のIPアドレス(DNS回答)を受け取り、これをクライアント端末100へ通知する。

【0063】サーバ端末140aは、サービス提供者側に設置されており、クライアント端末100からのサービス要求に応じて、クライアント端末100に対してサービスの提供を行うための端末である。同様にして、サーバ端末140bは、クライアント端末100からのサービス要求に応じて、クライアント端末100からのサービス要求に応じて、クライアント端末100からのサービス要求に応じて、クライアント端末100に対してサービスの提供を行うための端末である。なお、上記サーバ端末140aとサーバ端末140bとは、物理的に離隔した位置にあるものとする。

【0064】また、サーバ端末140aとサーバ端末140bとは、クライアント端末100からみればあたかも1台の仮想サーバ端末として機能しており、サーバ端末140bには、代表として一つのドメイン名(以下、代表ドメイン名と称する)が付与されているとともに、それぞれにIPアドレスが付与されている。

40 【0065】経路負荷計測装置130aは、サーバ端末 140aの近傍(またはサーバ端末140a内)に配置 されており、クライアント側DNS装置110(または クライアント端末100)との間の通信経路における通信性能を表す実効帯域温を計測する。また、経路負荷計 流装置130aは、ラウンドトリップタイム、最大セグメントサイズ、平均契製ウインドウサイズ等に基づいて、実効帯域温を計測する。この実効帯域温の具体的な 計測方法については後述する。経路負荷計測装置130 bは、サーバ端末140bの近傍(またはサーバ端末15040b内)に配置されており、クライアント側DNS装

②110(またはクライアント 端末100)との間の適 信経路における通信性能を表す実効帯域隔を、経路負荷 計測装置130aと同様の計測方法により計測する。

15

【0066】 DNS 応答装置120は、クライアント側 DNS 装置110(クライアント 端末100)より DN S 問合せがあったとき、経路負荷計測装置130a および経路負荷計測装置130b に対して上述した実効帯域幅の計測をそれぞれ依頼する。また、DNS 応答装置120は、経路負荷計測装置130a および経路負荷計測装置130b からの各計測結果に基づいて、クライアン 10 ト端末100に対していずれの1Pアドレスを振り分けるかを判断する。

【0067】具体的には、DNS 応答装置120は、経路負荷計測装置130aの計測結果と経路負荷計測装置130bの計測結果とを比較して、位が大きいものを選択する。たとえば、経路負荷計測装置130aの計測結果が選択された場合には、DNS 応答装置120は、経路負荷計測装置130aに対応するサーバ端末140aのIPアドレスをクライアント端末100に振り分けるべく、クライアント側DNS装置110に対して、該IPアドレスを通知する。

【 0 0 6 8 】 つぎに、上述した実施の形態1 によるネットワークシステムに用いられる中継装置の動作を図2 に示すフローチャートを参照しつつ説明する。図1 において、サーバ端末1 4 0 b からなる 仮想サーバ端末にアクセスする 場合には、アクセス先のI P アドレスを 変得すべく、クライアント端末1 0 0 は、図2 に示すステップS A 1 へ進む。

【 0069】ステップSA1では、クライアント端末100は、上記仮想サーバ端末の代表ドメイン名をクライ30アント側DNS装置110に通知することにより、DNS問合せを行う。これにより、ステップSA2では、クライアント側DNS装置110は、DNS応答装置120に対して、上記代表ドメイン名を通知することにより、DNS応答装置120に対してDNS問合せを行う。

【0070】そして、ステップSA3において上記DNS問合せを受けると、DNS応答装置120は、ステップSA4へ進み、経路負荷計測装置130aおよび経路負荷計測装置130bの双方へ経路負荷、すなわち実効40帯域幅の計測を依頼する。そして、ステップSA5において上記計測依頼を受けると、経路負荷計測装置130aおよび経路負荷計測装置130bは、ステップSA6へ進み、実効帯域幅の計測を行う。以下に経路負荷計測装置130aにおける実効帯域幅の計測方法について詳述する。

【 0 0 7 1 】 ステップS A 6 では、経路負荷計測装置1 3 0 a は、クライアント 側DNS 装置1 1 0 との間の通信経路における前述したラウンドトリップタイム、最大セグメント サイズおよび平均辐辏ウインドウサイズ等に 50

基づいて、上記通信経路における実効帯域温を求める。 【0072】具体的には、経路負荷計測装置130a は、SYN(SWehrenous idle character)パケットを クライアント側DNS装置110に対して送信した後、 クライアント側DNS装置110から送信される返信用 のACK(ACKnowledge character)パケットを受信す る。これにより、経路負荷計測装置130aは、ACK パケットの受信時刻とSYNパケットの送信時刻との差 をラウンドトリップタイムとして求める。

【0073】つぎに、経路負荷計測装置130aは、最大セグメントサイズ(単位:バイト)をつぎのようにして求める。TCP通信では、通信経路上のルータの最大送信単位(MTU)に基づいてパケットのサイズが決められている。ここで、中継用のルータが通信経路上に複数あるときは、最大通信単位の最小値がTCP通信の最大セグメントサイズとなる。従って、経路負荷計測装置130aは、クライアント側DNS装置110との間の通信経路上にルータのMTUを検出した後、最小値のMTUを最大セグメントサイズとして求める。

20 【0074】続いて、経路負荷計測装置130aは、平均輻輳ウインドウサイズ(単位:パケット)をつぎのようにして求める。TCP通信では、パケットをスライディングウィンドウ方式により出力制限しながら送出している。すなわち、経路負荷計測装置130aは、ウインドウサイズという単位で一度に送出するパケット数を制限しながら、受信側通信装置(クライアント側DNS装置110)に対してパケットを送出した後、受信側通信装置(クライアント側DNS装置110)からの受信確認パケットによりウインドウサイズ分のパケットが転送30されたことを確認しする。

【0075】また、経路負荷計測装置130aは、上記ウインドウサイズを送信または受信されたパケットの口グ情報に基づいて、一つのウインドウサイクル内で送出されたパケットの数を調べることにより、上述したウィンドウサイズを得る。また、経路負荷計測装置130aは、受信側通信装置(クライアント側DNS装置110)からの受信確認パケットが所定時間内に到着しない場合、通信経路(ネットワーク)が輻輳しているものと判断し、ウインドウサイズを調整する。このウインドウサイズの調整は、輻輳回避アルゴリズムによって行われる。

【0076】すなわち、受信確認パケットが所定時間内に到着しない場合、目い換えれば、パケット 廃棄が起こった場合、経路負荷計測装置130aは、ウインドウサイズを半分に減らし、その役に再び、パケット 廃棄が起こるまで一つづつウインドウサイズを増やしていく。そして、パケット 廃棄が再び発生すると、再びウインドウサイズを半分に減らして同じことを繰り返す。経路負荷計測装置130aは、上述した輻輳回避アルゴリズムが実行されている間のウインドウサイズの平均値を平均福

裳ウインドウサイズとして求める。

【0077】つぎに、経路負荷計測装置130aは、上 述したラウンドトリップタイム、最大セグメント サイズ および平均電験ウインドウサイズに基づいて、クライア ント 側DNS 装置1 1 0 との間の通信経路における実効 帯域幅(転送速度)を求める。具体的には、経路負荷計 測裝置130aは、実効帯域温をBW(バイト/秒)、 ラウンドトリップタイムをRTT(msec)、最大セ グメント サイズをMS S ( バイト ) および平均輻輳ウイ ンドウサイズをW(パケット)としたつぎの(1)式に 10 各位を代入することにより、実効帯域福を求めた後、ス テップSA7へ進む。

#### $\cdots$ (1) $BW=W\times MSS/RTT$

【0078】一方、経路負荷計測装置130bは、上述 した経路負荷計測装置130aと同様の手法により、ク ライアント 側DNS 装置1 10との間の通信経路におけ るラウンドトリップタイム、最大セグメント サイズおよ び平均輻輳ウインド ウサイズを求めた後、上記(1)式 に各値を代入することにより、上記通信経路における実 効帯域幅を求めた後、ステップSA7へ進む。

【0079】ステップSA7では、経路負荷計測装置1 30 a および経路負荷計測装置130 b は、ステップS A 6 で求めた各計測結果(実効帯域幅)をDNS 応答装 置120 へ送信する。これにより、ステップSA8で は、DNS 応答装置1 2 0 は、両計測結果(実効帯域 幅)を受信した後、ステップSA9 へ進む。ステップS A 9 では、DNS 応答装置1 2 0 は、経路負荷計測装置 130aからの計測結果(実効帯域幅)と経路負荷計測 装置130bからの計測結果(実効帯域幅)とを比較し て、計測結果が良いもの、すなわち実行帯域幅が最も大 30 きいものを選択する。この場合、DNS 応答装置120 は、経路負荷計測装置1 3 0 a からの計測結果(実効帯 域幅)を選択したものとする。

【 0 0 8 0 】 つぎに、DNS 応答装置1 2 0 は、経路負 荷計測装置130aからの計測結果に対応するサーバ端 末140aを、クライアント 端末100からのクライア ント要求(IPパケット)の振り分け先として決定した 後、ステップSA10 へ進む。ステップSA10では、 DNS 応答装置120は、ステップSA3において受信 した代表ドメイン名を、振り分け先であるサーバ端末1 40 40aのIPアドレスに変換した後、このIPアドレス をクライアント 側DNS 装置110 へ通知することによ り、振り分け先の回答を行う。

【0081】そして、ステップSA11において、サー バ端末1 40 a のI Pアドレスが受信されると、クライ アント 側DNS 装置1 10 は、該1 Pアドレスをクライ アント 端末100 へ通知する。これにより、ステップS A12では、クライアント端末100は、振り分け先 (サーバ端末140a)のIPアドレスを取得した後、 ステップSA13 へ進む。ステップSA13では、クラ 50 て、DNS 応答部160は、クライアント 端末100か

18

イアント 端末100は、図示しないネットワークを介し て、サーバ端末140aヘアクセスすることにより、サ ービスの要求を行った後、該サーバ端末1 4 0 a よりサ ービスの提供を受ける。

【0082】なお、上述した実施の形態1によるネット ワークシステムに用いられる中継装置においては、図1 に示すサーバ端末1 4 0 a およびサーバ端末1 4 0 b の 各運転状況を経路負荷計測装置1 3 0 a および経路負荷 計測装置1 3 0 b により 監視して、この監視結果を考慮 してクライアント 端末100からのサービス要求の振り 分けをDNS 応答装置120 において行うよう に構成し てもよい。

【0083】以上説明したように、上述した実施の形態 1 によるネットワークシステムに用いられる中維装置に よれば、経路負荷という 実体に即した基準をもってクラ イアント 端末100からのサービス要求の振り分け先が 選択されるように構成したので、複数のサーバ端末14 O a およびサーバ端末1 4 O b における負荷分散を最適 に行うことができる。

【0084】(実施の形態2)図3は、本発明の実施の 形態2 によるネット ワークシステムに用いられる 中継装 置の構成および動作を示す図である。この図において、 図1 の各部に対応する部分には同一の符号を付けその説 明を商略する。図2 においては、図1 に示すDNS 応答 装置1 2 0 に代えてDNS 応答装置1 5 0 が設けられて いるとともに、図1 に示すクライアント 側DNS 装置i 10 が設けられていない構成とされている。なお、上記 クライアント側DNS装置110は、説明の便宜上図3 に図示されていないが、必要に応じてクライアント 端末 100とDNS応答装置150との間に設けてもよい。 【 0 0 8 5 】ここで、前述した実施の形態1 によるネッ トワークシステムに用いられる中継装置と以下に詳述す る実施の形態2によるネットワークシステムに用いられ る中継装置との差違について述べる。実施の形態1 によ るネットワークシステムに用いられる中継装置は、図1 に示すクライアント 端末100(クライアント側DNS 装置1 1 0 ) より DNS 問合せがある度毎に、経路負荷 計測装置130a および経路負荷計測装置130bによ る経路負荷計測を行った後、計測結果に基づいて振り分 け(負荷分散)を行うようにしたものであった。

【0086】これに対して、実施の形態2によるネット ワークシステムに用いられる中継装置は、図3 に示すク ライアント 端末100からのDNS 問合せに同期するこ となく、予め経路負荷計測装置130a および経路負荷 計測該回130bによる経路負荷計測を行った後、計測 結果を保持しておき、上記DNS 問合せがあったとき に、保持された計測結果に基づいて振り分け(負荷分 徴)を行うようにしたものである。

【 0 0 8 7 】図3 に示すDNS 応答装置1 5 0 におい

らのIPアドレス取得のための問合わせを受信して、後 述する摂分テープルに基づいて、振り分け先のIPアド レスをDNS回答として、クライアント 端末100〜通 知する。なお、DNS 応答部160には、クライアント 端末100 の他に図示しない複数のクライアント 端末か らのDNS 問合せがある。 また、 クライアント 端末10 0 および図示しない複数のクライアント 端末には、I P アドレスがそれぞれ付与されている。

【0088】DNS 応答部160は、問い合わせ受信時 に代表ドメイン名の他に各IPアドレス(問合せ元IP 10 アドレス) をIPパケットから読み取る。上記代表ドメ イン名は、前述したように、サーバ端末1 40a および サーバ端末140bからなる仮想サーバ端末のドメイン 名である。また、DNS 応答部160は、クライアント 端末100および図示しない複数のクライアント 端末よ りDNS 問合せの通知を受ける毎に、当該クライアント 端末のI Pアドレス(問合せ元I Pアドレス)等を記憶 部170に記憶させる。従って、記憶部170には、上 記I Pアドレス等がDNS 問合せログとして記憶され

【0089】経路負荷計測依頼情報作成部180は、ク ライアント 端末100 等からのDNS 問合わせに同期す ることなく、たとえば、一定時間間隔をおいて、記憶部 170 に記憶されているDNS 問合せログを参照して、 過去にDNS 問合せを行ったたとえば、 クライアント 端 末100のIPアドレスを得る。また、経路負荷計測依 頼情報作成部180は、上記クライアント端末100と 経路負荷計測装置130a および経路負荷計測装置13 0 b との間の通信経路の各経路負荷を計測することを指 示する経路負荷計測依頼情報を作成した後、これを経路 30 負荷計測装置130a および経路負荷計測装置130b

【 0 0 9 0 】さらに、経路負荷計測依頼情報作成部1 8 0 は、経路負荷計測装置1 3 0 a および経路負荷計測装 置130bから通知される経路負荷の計測結果を経路負 荷情報として記憶部190に記憶させる。すなわち、こ の例では、記憶部190には、クライアント端末100 と経路負荷計測装置1 3 0 a との間の通信経路の経路負 荷、およびクライアント端末100と経路負荷計測装置 130bとの間の通信経路の経路負荷が記憶されてい る。なお、記憶部190に記憶されている経路負荷情報 は、一定時間毎に更新される。

【 0091 】 授分テーブル作成部2 00Aは、記憶部1 90 に記憶されている上述した通信経路毎の経路負荷情 **報から担分テーブルを作成した後、これを配値部210** に配位させる。 具体的には、 振分テーブル作成部200 Aは、問合せ元の複数のクライアント 端末にそれぞれ対 応する経路負荷情報(実効帯城幅)のうち、最良値(最 大値) の経路負荷情報と、当該クライアント端末のI P アドレスと、当該クライアント端末からのサービス要求 50 にして、クライアント端末100との間の通信経路にお

(IPパケット) の振り分け先のサーバ端末(サーバ端 末1 4 0 a またはサーバ端末1 4 0 b )のI Pアドレス とを対応付けた授分テーブルを作成する。

【0092】この振分テーブルは、クライアント端末1 00(または、その他の図示しない複数のクライアント 端末)からDNS問合せがあったときに、該クライアン ト端末100からのサービス要求(IPバケット)をサ ―バ端末140a、サーバ端末140bのうち、経路負 荷が最良値のサーバ端末に振り分けるときに用いられ ٥٠

【0093】つぎに、上述した実施の形態2によるネッ トワークシステムに用いられる中継装置の動作を図3 に 示すフローチャート を参照しつつ説明する。この場合、 図3 に示す記憶部170には、過去にクライアント端末 100からDNS 応答装置150に対してDNS 問合せ があったことを表す情報、すなわち、該クライアント 端 末100のIPアドレスがDNS問合せログとして記憶 されているものとする。このような状態において、ある 時刻から一定時間が経過したものとすると、経路負荷計 測依頼情報作成部180は、ステップSB1へ進み、ま ず、記憶部170 ヘアクセスすることにより、DNS 問 合せログを照会して、DNS問合せ元情報を取得する。 この場合、上記DNS 問合せ元情報は、クライアント 端 末100のIPアドレスである。

【0094】つぎに、経路負荷計測依頼情報作成部18 0 は、上記DNS 問合せ元情報に基づいて、クライアン ト端末100と経路負荷計測装置130aおよび経路負 荷計測装置1 3 0 b との間の各通信経路の経路負荷を計 測すべきことを指示するための経路負荷計測依頼情報を 作成した後、ステップSB2へ進む。ステップSB2で は、経路負荷計測依頼情報作成部180は、作成した経 路負荷計測依頼情報を経路負荷計測装置1 3 0 a および 経路負荷計測装置130bへそれぞれ送信する。これに より、まず、ステップSB3では、経路負荷計測装置1 30 a は、経路負荷計測依頼情報を受信した後、ステッ プSB4へ進む。

【 0 0 9 5 】ステップS B 4 では、経路負荷計測装置1 30aは、前述した実施の形態1と同様の手法により、 クライアント 端末100との間の通信経路におけるラウ 輻輳ウインドウサイズを計測した後、前述した(1)式 から当該通信経路における実効帯域幅を求めた後、ステ ップSB5へ進む。ステップSB5では、経路負荷計測 装置1 3 0 a は、上記実効帯域幅を経路負荷計測結果と して、経路負荷計測依頼情報作成部180~送信する。 【0096】一方、ステップSB6では、経路負荷計測 装置130bは、経路負荷計測依頼情報を受信した後、 ステップSB7へ進む。ステップSB7では、経路負荷 計測装置1306は、経路負荷計測装置130aと同様

けるラウンドトリップタイム、最大セグメントサイズお よび平均輻輳ウインドウサイズを計測した後、前述した (1)式から当該通信経路における実効帯域幅を求めた 後、ステップSB8 へ進む。ステップSB8 では、経路 負荷計測裝置130bは、上記実効帯域温を経路負荷計 測結果として、経路負荷計測依頼情報作成部180へ送

【0097】ステップSB9では、経路負荷計測依頼信 報作成部180は、経路負荷計測装置130a および経 効帯域幅) を受信した後、ステップSB10 へ進む。 ス テップSB10では、経路負荷計測依頼情報作成部18 0 は、受信した各経路負荷計測結果(実効帯域温)を経 路負荷情報として、記憶部190に記憶させる。そし て、記憶部190に経路負荷情報が記憶されると、ステ ップSB11では、振分テーブル作成部200Aは、上 記経路負荷情報を記憶部190から読み出した後、この 経路負荷情報に基づいて、振分テーブルを作成する。こ こで、上記経路負荷情報としては、クライアント端末1 00と経路負荷計測装置130aとの間の実効帯域幅 と、クライアント 端末100と経路負荷計測装置130 bとの間の実効帯域幅とがある。

【0098】具体的には、振分テーブル作成部200A は、両実効帯域幅を比較して最良(最大)の実効帯域幅 を選択する。この場合、クライアント端末100と経路 負荷計測装置130aとの間の実効帯域幅が選択された ものとする。ついで、振分テーブル作成部200Aは、 選択された実効帯域幅と、該実効帯域幅に対応するサー バ端末1 40 a の1 Pアドレスと、クライアント 端末1 00 のI Pアドレスとを対応付けたものを振分テーブル 30 として、記憶部210に記憶させる。

【0099】これにより、振分テーブルが更新される。 以下、経路負荷計測依頼情報作成部180、経路負荷計 測装置1 3 0 a 、経路負荷計測装置1 3 0 b および振分 テーブル作成部200Aは、一定時間問隔をおいて、上 述した計測に伴う動作を行う。

【 0 1 0 0 】そして、ここで、ステップS B 1 2 におい て、クライアント 端末1 0 0 から DNS 応答装置1 5 0 のDNS 応答部160 ヘDNS 問合せがあると、クライ アント 端末100からは、代表ドメイン名および問合せ 40 元の[ P アドレス ( クライアント 端末1 0 0 の[ P アド レス) がDNS 応答部160 へ通知される。そして、ス テップSB13において、上記DNS問合せがDNS応 答部160に受信されると、DNS 応答部160は、ス テップSB14へ進む。ステップSB14では、DNS 応答部1 6 0 は、クライアント 端末1 0 0 のI Pアドレ スおよび代表ドメイン名を記憶部170のDNS問合せ ログに追加した後、ステップSB15へ進む。

【 0 1 0 1 】 ステップS B 1 5 では、DNS 応答部1 6 0 は、記憶部2 1 0 に記憶されている 接り 分けテーブル 50 パ端末5 0 0 a およびサーバ端末5 0 0 b 内)に配置さ

に基づいて、クライアント 端末100 からのサービス要 求(IPパケット)の振り分け先を決定する。この均 合、振分テーブルは、最良の実効帯域幅と、該実効帯域 幅に対応するサーバ端末1 4 0 a のI Pアドレスと、ク ライアント 端末100のIPアドレスとを対応付けたも のから構成されている。従って、DNS 応答部1 6 0 は、振り分け先をサーバ端末140aとして決定した 後、ステップSB16へ進む。ステップSB16では、 DNS 応答部160は、上記サーバ端末140aのIP 路負荷計測装置 $1\,3\,0\,b$  からの各経路負荷計測結果( 実 10 アドレスをDNS 回答としてクライアント 端末 $1\,0\,0$  へ 涌知する。

> 【 0 1 0 2 】そして、ステップS B 1 7 において、サー バ端末140aのIPアドレスが受信されると、クライ アント 端末100は、振り分け先(サーバ端末140 a ) の[ P アドレスを取得した後、ステップS B 1 8 へ 進む。ステップSB18では、クライアント側DNS装 置1 1 0 は、図示しないネットワークを介して、サーバ 端末1 4 0 a ヘアクセスすることにより、サービスの要 求を行った後、該サーバ端末1 40 a よりサービスの提 供を受ける。

【0103】以上説明したように、上述した実施の形態 2 によるネットワークシステムに用いられる中継装置に よれば、経路負荷計測装置1 3 0 a および経路負荷計測 装置130bの各計測結果(線路負荷)を予め記憶部1 90に記憶させておき、クライアント 端末100からサ ービス要求( DNS 問い合わせ) があったときに、経路 負荷計測装置1 3 0 a および経路負荷計測装置1 3 0 b によるリアルタイムな計測を行うことなく、すぐにサー ビス要求の振り分けを行っている。従って、実施の形態 2 によるネットワークシステムに用いられる中継装置に よれば、サーバ端末140aおよびサーバ端末140b における負荷分散を最適かつ迅速に行うことができる。 【 0 1 0 4 】 ( 実施の形態3 ) 図4 は、本発明の実施の 形態3 によるネットワークシステムに用いられる中継装 置の構成を示すブロック図である。この図において、図 1 の各部に対応する部分には同一の符号を付ける。この 図において、サーバ端末500a、サーバ端末500 b、サーバ端末500c およびサーバ端末500dは、 サービス提供者側にそれぞれ設置されており、クライア ント 端末100からのサービス要求に応じて、クライア ント 端末100 に対してサービスの提供を行うための端 末である。また、これらのサーバ端末500a~サーバ 端末5000は、クライアント端末100からみればあ たかも1台の仮想サーバ端末として機能しており、これ らのサーバ端末500a~サーバ端末500dには、代 表ドメイン名が付与されているとともに、それぞれにI Pアドレスが付与されている。

【 0 1 0 5 】経路負荷計測装置4 0 0 a は、サーバ端末 500a およびサーバ端末500b の近傍(またはサー れており、IPアドレスが付与されている。この経路負 荷計測裝置400aは、前述した経路負荷計測装置13 0 a (図1 参照) と 同様にして、 クライアント 端末1 0 0 との間の通信経路における通信性能を表す実効帯域福 (経路負荷)を計測する。具体的には、経路負荷計測装 置400aは、前述したラウンドトリップタイム、最大 セグメント サイズ、平均輻輳ウインド ウサイズ、パケッ ト 廃棄率およびパケット 廃棄イベント 率等に基づいて、 実効帯域幅を計測する。

23

【 0 1 0 6 】また、経路負荷計測装置4 0 0 a は、サー 10 バ端末500a およびサーバ端末500b の各運転状態 を監視する機能を有しており、監視結果を運転状態情報 として取得する。ここで、上記運転状態情報としては、 つぎの情報がある。

【 0107】( A) 当該サーバ端末が運転されているか 否かに関する情報(pingを利用することにより確

- (B) 当該サーバ端末がサービスの提供を行っているか 否かの情報(サービス提供ポート(httpであれば# 80)をオープンすることにより、サービスが提供され 20 ているか否かを確認)
- (C) 当該サーバ端末の負荷に関するつぎの(a)~
- (e)の情報
- (a) 当該サーバの接続セッション数
- (b) 当該サーバの疑似セッション数(UDP等のセッ ションを持たない通信プロトコルに対して、疑似的に作 成されるセッションの数)
- (c)単位時間あたりのSYN(接続要請)再送数
- ( d ) サービスおよび接続時のレスポンス時間
- (e) マシン負荷(エージェントを利用してCPU、I /0の負荷率)
- (D) 当該サーバにおける 運転スケジュール

【0108】経路負荷計測装置400bは、サーバ端末 500c およびサーバ端末500d の近傍(またはサー バ端末500c およびサーバ端末500d 内) に配置さ れており、IPアドレスが付与されている。この経路負 荷計測装置4006は、上述した経路負荷計測装置40 0aと同様にして、クライアント端末100との間の通 信経路における通信性能を表す実効帯域幅(経路負荷) を計測する。また、経路負荷計測装置400bは、上述 40 した経路負荷計測装置400aと同様にして、サーバ端 末500c およびサーバ端末500d の各運転状態を監 視する機能を有しており、監視結果を運転状態情報とし て取得する。

【 0 1 0 9 】 DNS 応答装置3 0 0 は、クライアント 端 末100より DNS 間合せがあったとき、経路負荷計測 装置400a および経路負荷計測装置400b に対して 経路負荷(実効帯域幅)の計測をそれぞれ依頼する。ま た、DNS 応答装置3 00 は、線経路負荷計測装置4 0 Oa および経路負荷計測装置400bからの各計測結果 50 (経路負荷計測装置400aまたは経路負荷計測装置4

に基づいて、クライアント 端末100に対して、経路負 荷計測装置400a および経路負荷計測装置400bの 各IPアドレスのうちいずれのIPアドレスを振り分け るかを判断する。

【 0 1 1 0 】 具体的には、DNS 応答装置3 0 0 は、経 路負荷計測裝置400aの計測結果と経路負荷計測装置 4006の計測結果とを比較して、値が大きいものを選 択する。たとえば、経路負荷計測装置400aの計測結 果が選択された場合には、DNS 応答装置300は、経 路負荷計測装置400aのIPアドレスをクライアント 端末100 へ通知する。すなわち、DNS 応答装置30 0 は、クライアント 端末1 0 0 からの1 Pパケット(サ ービス要求)を、一次振り分けとして、経路負荷計測装 置400a、経路負荷計測装置400bのうちいずれか に振り分ける処理を行う。

【 0 1 1 1 】ここで、経路負荷計測装置4 0 0 a は、D NS 応答装置3 0 0 により 一次振り 分けされたI Pパケ ット ( サービス要求) を、サーバ端末5 0 0 a およびサ ーバ端末500bの運転状態に応じて、最良の運転状態 のサーバ端末へ振り分けるという、二次振り分けを行 う。この二次振り分けには、NAT( Network AddressT ranslator: ネットワークアドレス変換)によりIPへ ッダの宛先アドレスを、振り分け先のサーバ端末のIP アドレスに変換する方法や、上記宛先アドレスを振り分 け咲きのサーバ端末のMAC(Media Access Control: 媒体アクセス制御)アドレスに付け替える等の方法が採 られる。

【0112】同様にして、経路負荷計測装置400b は、DNS 応答装置300により一次振り分けされた1 30 Pパケット (サービス要求)を、サーバ端末500c お よびサーバ端末5000の運転状態に応じて、最良の運 転状態のサーバ端末へ振り分けるという、二次振り分け を行う。

【 0 1 1 3 】ここで、図5 を参照して、図4 に示すDN S 応答装置300の構成について説明する。この図にお いて、図4 および前述した図3 の各部に対応する部分に は同一の符号を付けてその説明を省略する。 図5 に示す DNS 応答装置300においては、図3に示す振分テー ブル作成部200Aに代えて、振分テーブル作成部20 0 B が設けられている。

【0114】この振分テープル作成部200日は、記憶 部190に記憶されている前述した通信経路毎の経路負 荷情報から 振分テーブルを作成した後、これを記憶部2 10に配憶させる。具体的には、投分テープル作成部2 00Bは、問合せ元の複数のクライアント端末にそれぞ れ対応する経路負荷情報(実効帯域温)のうち、最良信 (最大値)の経路負荷情報と、当該クライアント 端末の IPアドレスと、当該クライアント端末からのIPパケ ット(サービス要求)の長り分け先の経路負荷計測装置

〇〇b)のIPアドレスとを対応付けた投分テーブルを 作成する。

【 0 1 1 5 】すなわち、上記授分テーブルは、クライア ント 端末100からDNS 問合せがあったときに、該ク ライアント 端末100からのIPパケット(サービス要 求)を経路負荷計測装置400a、経路負荷計測装置4 00 b のうち、経路負荷が最良値の経路負荷計測装置に 一次振り分けするときに用いられる。

【 0 1 1 6 】 つぎに、上述した実施の形態3 によるネッ トワークシステムに用いられる中離装置の動作の概要に 10 ついて図6 に示すフローチャートを参照して説明する。 図4 において、サーバ端末500a~サーバ端末500 d からなる仮想サーバ端末にアクセスする場合には、ク ライアント 端末1 0 0 は、図6 に示すステップS C 1 へ 進む。 ステップSC1 では、 クライアント 端末100 は、上記仮想サーバ端末の代表ドメイン名をDNS 応答 装置300に通知することにより、DNS問合せを行 う。これにより、ステップSC2において上記DNS問 合せを受けると、DNS応答装置300は、ステップS C3 へ進み、経路負荷計測装置400a および経路負荷 20 計測装置400bの双方へ経路負荷、すなわち実効帯域 幅の計測を依頼する。

【 0 1 1 7 】そして、ステップS C 4 において上記計測 依頼を受けると、経路負荷計測装置400a および経路 負荷計測装置400bは、ステップSC5へ進み、前述 したステップS A 6 ( 図2 参照) と同様にして、実効帯 域幅の計測をそれぞれ行う。ここで、この計測結果とし ては、経路負荷計測装置400aとクライアント端末1 00との間の通信経路の実効帯域幅、および経路負荷計 測装置4 0 0 b とクライアント 端末1 0 0 との間の通信 30 経路の実効帯域幅である。

【0118】ステップSC6では、経路負荷計測装置4 00a および経路負荷計測装置400bは、ステップS C5 で求めた各計測結果(実効帯域幅)をDNS 応答装 置300 へ送信する。これにより、ステップSC7で は、DNS 応答装置300は、両計測結果(実効帯域 幅)を受信した後、ステップSC8へ進む。ステップS C8 では、DNS 応答装置300は、経路負荷計測装置 400a からの計測結果(実効帯域幅)と経路負荷計測 装置4006からの計測結果(実効帯域幅)とを比較し 40 て、計測結果が良いもの、すなわち実行帯域幅が最も大 きいものを選択する。この場合、DNS 応答装置300 は、経路負荷計測裝置400aからの計測結果(実効帯 域国)を選択したものとする。

【 0 1 1 9 】つぎに、DNS 応答装置3 0 0 は、経路負 荷計測装置400aからの計測結果に対応する経路負荷 計測装置400aを、クライアント 端末100からのI P パケット (サービス 要求)の一次 授分先として決定し た後、ステップSC9へ進む。ステップSC9では、D NS 応答装置300は、ステップSC3において受信し 50 は、両実効帯域温を比較して最良(最大)の実効帯域温

た代記ドメイン名を、一次投分先である経路負荷計制設 假400aのIPアドレスに変換した後、このIPアド レスをクライアント 端末100 へ通知することにより、 振り分け先の回答を行う。

【0120】そして、ステップSC10において、経路 負荷計測装置400aのIPアドレスが受信されると、 クライアント 端末100は、振り分け先(経路負荷計測 装置400a)のIPアドレスを取得した後、ステップ SC11 へ進む。 ステップSC11 では、 クライアント 端末100は、図示しないネットワークを介して、経路 負荷計測装置400a ヘアクセスすることにより、I.P パケットを送出する。

【 0 1 2 1 】これにより、ステップS C 1 2 では、経路 負荷計測装置400aは、上記IPパケットを受信した 後、ステップSC13へ進む。ステップSC13では、 経路負荷計測裝置400aは、サーバ端末500a およ びサーバ端末500bの運転状態を考慮して、サーバ端 末500a、サーバ端末500bの中から 最良の運転状 態のサーバ端末をIPパケットの二次振分け先として決 定する。この場合、サーバ端末500bが二次振分け先 として決定されたものとする。そして、ステップS C 1 4 では、経路負荷計測装置400aは、ステップSC1 3 において決定されたサーバ端末5006 へ Pパケッ トを振り分ける。これにより、クライアント端末100 は、サーバ端末500bより、サービスの提供を受け る。

【 0 1 2 2 】 つぎに、上述した実施の形態3 によるネッ トワークシステムに用いられる中継装置の詳細な動作に ついて、図5を参照しつつ説明する。図5に示すステッ プSB1 ~ステップSB18においては、ステップSB 1 ~ステップSB5、ステップSB9、ステップSB1 0、ステップSB12~ステップSB14の処理が、図 3 に示すステップS B1 ~ステップS B5、ステップS B9、ステップSB10、ステップSB12~ステップ SB14の処理と同一であるためその説明を省略する。 従って、以下の説明においては、図3 に示す各ステップ と異なるステップ、すなわち、図5 に示すステップSB 11、ステップSB15~ステップSB17、およびス テップS D1 ~ステップS D4 を中心にして詳述する。 【 0 1 2 3 】ここで、図5 に示す記憶部1 9 0 に経路負 荷情報が記憶されているものとすると、ステップSB1 1 では、振分テーブル作成部200周は、上記経路負荷 情報を記憶部190から読み出した後、この経路負荷情 報に基づいて、振分テーブルを作成する。ここで、上記 経路負荷情報としては、クライアント端末100と経路 負荷計測装置400aとの間の実効帯域温と、クライア ント 端末100と経路負荷計測装置4006との間の実 効帯域温とがある。

【0124】具体的には、振分テーブル作成部200日

を選択する。この場合、クライアント端末100と経路 負荷計測装置400aとの間の実効帯域幅が選択された ものとする。ついで、振分テーブル作成部200Bは、 選択された実効帯域温と、該実効帯域温に対応する経路 負荷計測裝置400aのIPアドレスと、クライアント 端末100のIPアドレスとを対応付けたものを振分テ ーブルとして、記憶部210に記憶させる。

【0125】そして、ここで、ステップSB12におい て、クライアント 端末1 0 0 から DNS 応答装置3 0 0 のDNS 応答部160 ヘDNS 問合せがあると、クライ 10 アント 端末100からは、代表ドメイン名および問合せ 元のIPアドレス(クライアント端末100のIPアド レス) がDNS 応答部160へ通知される。そして、ス テップSB13において、上記DNS問合せがDNS応 答部160に受信されると、DNS応答部160は、ス テップSB14へ進む。ステップSB14では、DNS 応答部160は、クライアント端末100のIPアドレ スおよび代表ドメイン名を記憶部170のDNS問合せ ログに追加した後、ステップSB15へ進む。

【 0 1 2 6 】ステップS B 1 5 では、DNS 応答部1 6 20 0 は、記憶部2 1 0 に記憶されている振り分けテーブル に基づいて、クライアント 端末100からの1Pパケッ ト(サービス要求)一次振分先を決定する。この場合、 振分テーブルは、最良の実効帯域幅と、該実効帯域幅に 対応する経路負荷計測装置400aのIPアドレスとを 対応付けたものから 構成されている。従って、DNS 応 答部160は、一次振分先を経路負荷計測装置400a として決定した後、ステップSB16へ進む。ステップ ′SB16では、DNS応答部160は、上記経路負荷計 測装置400aのIPアドレスをDNS回答としてクラ 30 イアント 端末100 へ通知する。

【 0 1 2 7 】そして、ステップS B 1 7 において、経路 負荷計測装置400aのIPアドレスが受信されると、 クライアント端末100は、振り分け先(経路負荷計測 装置400a)のIPアドレスを取得した後、ステップ SB18 へ進む。ステップSB18 では、クライアント 側DNS装置110は、図示しないネットワークを介し て、経路負荷計測装置400a ヘアクセスする。

【 0 1 2 8 】これにより、ステップS D1 では、経路負 荷計測装置400 a は、上記I Pパケットを受信した 後、ステップS D2 へ進む。ステップS D3 では、経路 負荷計測装置400aは、サーバ端末500aおよびサ ーバ端末5006の運転状態の情報を取得した後、ステ ップSD3へ進む。ステップSD3では、経路負荷計測 装置400aは、サーバ端末500a、サーバ端末50 0 b の中から最良の運転状態のサーバ端末をI P パケッ トの二次振分け先として決定した後、ステップSD4 へ 進む。この場合、サーバ端末5006が二次振分け先と して決定されたものとする。そして、ステップSD4で は、経路負荷計測装置400aは、ステップSD3にお 50 【0134】DNS 応答装置600は、クライアント 端

いて決定されたサーバ端末5006~1 Pバケットを振 り分ける。これにより、クライアント端末100は、サ ーバ端末500bより、サービスの提供を受ける。

【0129】以上説明したように、上述した実施の形態 3によるネットワークシステムに用いられる中継装置に よれば、経路負荷という実体に即した基準をもって、サ ービス要求の一次振り分け先が選択された後、二次振り 分けによりさらに運転状態も考慮されて、サーバ端末5 00a~サーバ端末500dの中から一つのサーバ端末 が選択されるように構成したので、サーバ端末500a ~サーバ端末500dにおける負荷分散をさらに最適に 行うことができる。

【0130】(実施の形態4)図7は、本発明の実施の 形態4によるネットワークシステムに用いられる中継装 置の構成を示すブロック図である。この図において、図 4 の各部に対応する部分には同一の符号を付けその説明 を省略する。図7 においては、図4 に示すDNS 応答装 置300、経路負荷計測装置400a および経路負荷計 測装置4006に代えて、DNS応答装置600、経路 負荷計測装置700a および経路負荷計測装置700b が設けられている。

【 0131】図7に示す経路負荷計測装置700aは、 サーバ端末500a およびサーバ端末500b の近傍 (またはサーバ端末500a およびサーバ端末500b 内) に配置されており、I Pアドレスが付与されてい る。この経路負荷計測装置700aは、前述した経路負 荷計測装置400a(図4参照)と同様にして、クライ アント 端末100との間の通信経路における通信性能を 表す実効帯域幅(経路負荷)を計測する。

【 0 1 3 2 】また、経路負荷計測装置7 0 0 a は、前述 した経路負荷計測装置400aと同様にして、サーバ端 末500a およびサーバ端末500b の各運転状態を監 視する機能を有している。さらに、経路負荷計測装置7 00aは、上記運転状態の情報を後述するDNS 応答装 置600へ通知する。

【0133】経路負荷計測装置700bは、サーバ端末 500c およびサーバ端末500d の近傍(またはサー バ端末500cおよびサーバ端末500d内)に配置さ れており、I Pアドレスが付与されている。この経路負 荷計測装置700bは、前述した経路負荷計測装置40 Oa(図4 参照)と同様にして、クライアント端末10 0との間の通信経路における通信性能を安す実効帯域福 (経路負荷)を計測する。また、経路負荷計測装置70 0bは、上述した経路負荷計測装置700aと同様にし て、サーバ端末500c およびサーバ端末500d の各 運転状態を監視する機能を有しており、監視結果を運転 状態の情報として取得する。さらに、経路負荷計測装置 700bは、上記運転状態の情報をDNS 応答装置60 0 へ通知する。

末100よりDNS問合せがあったとき、経路負荷計測装置700aおよび経路負荷計測装置700bに対して経路負荷(実効帯域幅)の計測をそれぞれ依頼する。また、DNS応答装置600は、線経路負荷計測装置700aおよび経路負荷計測装置700bからの各計測結果に基づいて、クライアント端末100に対して、上述した運転状態を考慮して、経路負荷計測装置700aおよび経路負荷計測装置700bの各IPアドレスのうちいずれのIPアドレスを振り分けるかを判断する。

【0135】具体的には、DNS 応答装置600は、経 10 路負荷計測装置700aの計測結果と経路負荷計測装置700bの計測結果とを比較して、値が大きいものを選択する。また、DNS 応答装置600は、上記選択された計測結果に対応する経路負荷計測装置(経路負荷計測装置700b)からの運転状態を考慮して、上記選択が妥当であるか否かを判断する。たとえば、DNS 応答装置600は、経路負荷計測装置700aからの計測結果を選択した後に、経路負荷計測装置700aが与の計測結果を選択した後に、経路負荷計測装置700aが与い端末500aが分子に対応する運転状態においてサーバ端末500aがよびサーバ端末500aがらの計測結果に代えて、経路負荷計測装置700aからの計測結果に代えて、経路負荷計測装置700bからの計測結果に代えて、経路負荷計測装置700bからの計測結果を選択する。

【0136】また、経路負荷計測装置700bの計測結果が選択された場合には、DNS応答装置600は、経路負荷計測装置700bのIPアドレスをクライアント端末100〜通知する。すなわち、DNS応答装置600は、クライアント端末100からのIPパケット(サービス要求)を、計測結果および運転状態の双方を考慮した一次振り分けとして、経路負荷計測装置700a、30経路負荷計測装置700bのうちいずれかに振り分ける処理を行う。

【0137】ここで、経路負荷計測装置700aは、DNS応答装置600により一次振り分けされたIPパケット(サービス要求)を、サーバ端末500aおよびサーバ端末500bの運転状態に応じて、最良の運転状態のサーバ端末へ振り分けるという、二次振り分けを行う。同様にして、経路負荷計測装置700bは、DNS応答装置600により一次振り分けされたIPパケット(サービス要求)を、サーバ端末500cおよびサーバ・40端末500dの運転状態に応じて、最良の運転状態のサーバ端末へ振り分けるという、二次振り分けを行う。【0138】ここで、図8を参照して、図7に示すDNS応答装置600および経路負荷計測装置700bの構成について説明する。この図において、図5の各部に対

応する部分には同一の符号を付ける。 【 0 1 3 9 】 図8 に示すDNS 応答装置6 0 0 においては、図5 に示すDNS 応答部1 6 0 、経路負荷計測依頼情報作成部1 8 0 および授分テーブル作成部2 0 0 B に代えて、DNS 応答部6 1 0 、経路負荷計測依頼情報作 50

成部620および投分テーブル作成部200Cが設けられている。さらに、同図に示すDNS 応答装置600においては、記憶部630が新たに設けられている。【0140】図3に示すDNS 応答装置600において、DNS 応答部610は、クライアント端末100からのIPアドレス取得のための問合わせを受信して、後述する振分テーブルに基づいて、一次援り分け先のIPアドレスをDNS回答として、クライアント端末100

【 0 1 4 1 】 なお、DNS 応答部6 1 0 には、クライアント 端末1 0 0 の他に図示しない複数のクライアント 端末からのDNS 問合せがある。また、クライアント 端末100 および図示しない複数のクライアント 端末には、 I Pアドレスがそれぞれ付与されている。

【 0 1 4 2 】また、DNS 応答部6 1 0 は、クライアント 端末1 0 0 および図示しない複数のクライアント 端末より DNS 問合せの通知を受ける毎に、当該クライアント 端末のI Pアドレス(問合せ元I Pアドレス)等を記憶部1 7 0 にDNS 問合せログとして記憶させる。

【 0 1 4 3 】 経路負荷計測依頼情報作成部6 2 0 は、前述した経路負荷計測依頼情報作成部1 8 0 ( 図5 参照) と同様にして、上記クライアント端末1 0 0 と経路負荷計測装置7 0 0 a および経路負荷計測装置7 0 0 b との間の通信経路の各経路負荷を計測することを指示する経路負荷計測依頼情報を作成した後、これを経路負荷計測装置7 0 0 a および経路負荷計測装置7 0 0 b へ通知する

【0144】さらに、経路負荷計測依頼情報作成部620は、経路負荷計測装置700aおよび経路負荷計測装置700aおよび経路負荷計測装置700bから通知される経路負荷の計測結果を経路負荷情報として記憶部190に記憶させる。記憶部630は、前述した経路負荷計測装置700aおよび経路負荷計測装置700bからの運転状態の情報を記憶する。振分テーブル作成部200Cは、記憶部190に配憶されている前述した通信経路毎の経路負荷情報、および記憶部630に記憶されている運転状態情報から振分テーブルを作成した後、これを記憶部210に記憶させる。

【0145】具体的には、振分テーブル作成部200Cは、問合せ元の複数のクライアント端末にそれぞれ対応する経路負荷情報(実効帯域幅)のうち、最良値(最大値)の経路負荷情報である当該クライアント端末のIPアドレスと、当該クライアント端末からのIPパケット(サービス要求)の振り分け先の経路負荷計測装置(経路負荷計測装置700b)のIPアドレスとを対応付けた振分テーブルを作成する。

【 0146】なお、授分テーブルにおいては、たとえば、経路負荷計測装置700aからの計測結果が選択された後に、経路負荷計測装置700aに対応する運転状態においてサーバ端末500aおよびサーバ端末500

b の双方が停止状態にあるとき、経路負荷計測装置7 0 Oaからの計測結果に代えて、経路負荷計測装置700 bからの計測結果が選択される。

【0147】すなわち、上記摂分テーブルは、クライア ント 端末100から DNS 問合せがあったときに、該ク ライアント 端末100からのIPパケット(サービス要 求)を経路負荷計測装置7 0 0 a 、経路負荷計測装置7 00 b のうち、経路負荷および運転状態を考慮して、経 路負荷計測装置に一次振り分けするときに用いられる。 経路負荷計測装置700bにおいて、経路負荷計測部7 10は、経路負荷計測依頼情報作成部620から計測依 頼の情報が通知されたとき、前述した経路負荷計測装置 400b(図5 参照)と同様にして、クライアント端末 100との間の通信経路の経路負荷(実効帯域幅)の計 測を行う。また、経路負荷計測部710は、計測結果を 経路負荷計測依頼情報作成部620へ通知する。

【0148】運転状態監視部720は、記憶部740に 記憶されているセッション情報に基づいて、サーバ端末 500 d およびサーバ端末500 c の運転状態を監視し て、運転状態を運転状態通知部730へ通知する。ま た、運転状態監視部720は、記憶部750に運転状態 の情報を記憶させる。

【 0 1 4 9 】 運転状態通知部7 3 0 は、運転状態監視部 720より 運転状態の情報が通知され、通知結果(運転 状態情報)をDNS 応答装置600の記憶部630に記 憶させる。二次振分部760は、DNS 応答装置600 により 一次振り 分けされたI P パケット (サービス要 求)を、運転状態およびセッション状態に基づいて、最 良の運転状態のサーバ端末(サーバ端末500cまたは サーバ端末500d) へ振り分けるという、二次振り分 30 けを行う。

【0150】つぎに、上述した実施の形態4によるネッ トワークシステムに用いられる中継装置の動作について 図8 に示すフローチャート を参照しつつ説明する。この **場合、図8 に示す記憶部1 7 0 には、過去にクライアン** ト 端末100からDNS 応答装置600に対してDNS 問合せがあったことを表す情報、すなわち、該クライア ント 端末100のI PアドレスがDNS 問合せログとし て記憶されているものとする。

【 0 1 5 1 】 このような状態において、ある時刻から - 40 定時間が経過したものとすると、経路負荷計測依頼情報 作成部620は、ステップSE1へ進み、まず、記憶部 170 ヘアクセスすることにより、DNS 問合せログを 照会して、DNS 問合せ元情報を取得した後、経路負荷 作成依頼情報を作成した後、ステップSE2へ進む。ス テップSE2では、経路負荷計測依頼情報作成部620 は、作成した経路負荷計測依頼情報を経路負荷計測装置 700a および経路負荷計測装置700b へそれぞれ送 信する。以下の説明においては、経路負荷計測装置70 Obの動作を中心にして説明するが、経路負荷計測装置 50 転状態情報としては、サーバ端末500a およびサーバ

700aは、経路負荷計測装置700bと同様にして助 作する。

【 0 1 5 2 】これにより、まず、ステップS E 3 では、 経路負荷計測装置700bは、経路負荷計測依頼情報を 受信した後、ステップSE4 へ進む。ステップSE4 で は、経路負荷計測装置700bは、前述した手法によ り、クライアント端末100との間の通信経路における 経路負荷(実効帯域幅)を計測した後、ステップSE5 へ進む。ステップSE5では、経路負荷計測装置700 bは、上記実効帯域幅を経路負荷計測結果として、経路 負荷計測依頼情報作成部620へ送信する。

【0153】なお、経路負荷計測装置700aにおいて も、クライアント端末100との間の通信経路の経路負 荷(実効帯域幅)の計測が行われた後、計測結果が経路 負荷計測依頼情報作成部620 へ送信される。

【0154】そして、ステップSE6では、経路負荷計 測依頼情報作成部620は、経路負荷計測装置700a および経路負荷計測装置700bからの各経路負荷計測 結果(実効帯域幅)をそれぞれ受信した後、ステップS E 7 へ進む。ステップSE 7 では、経路負荷計測依頼情 報作成部620は、受信した各経路負荷計測結果(実効 帯域幅)を経路負荷情報として、記憶部190に記憶さ せる。

【0155】また、ステップSE8では、経路負荷計測 装置7006の運転状態監視部720は、サーバ端末5 00c およびサーバ端末500d の各運転状態を監視し て、監視結果を運転状態情報として運転状態通知部73 0 へ通知する。また、この監視中のステップSE9で は、運転状態監視部720は、運転状態情報を記憶部7 50 に記憶させる。そして、ステップSE10では、運 転状態通知部730は、運転状態情報を取得した後、ス テップSE11 へ進み、上記運転状態情報をDNS 応答 装置600の記憶部630に記憶させる。

【 0 1 5 6 】なお、経路負荷計測装置7 0 0 a において も、サーバ端末500a およびサーバ端末500bの運 転状態の監視する動作、および該運転状態情報をDNS 応答装置600の記憶部630に記憶させる動作が行わ れている。

【 0 1 5 7 】 そして、記憶部1 9 0 および記憶部6 3 0 に経路負荷情報および運転状態情報がそれぞれ記憶され ている状態において、ステップSE12では、振分テー ブル作成部200Cは、上記経路負荷情報および運転状 能情報を記憶部190 および記憶部630 から 読み出し た後、これらの経路負荷情報および運転状態情報に基づ いて、振分テープルを作成する。

【0158】ここで、上記経路負荷情報としては、クラ イアント 増末100と経路負荷計測装置700aとの間 の実効帯域幅と、クライアント端末100と経路負荷計 測装置700bとの間の実効帯域幅とがある。一方、運

端末5006の双方が停止しているという情報と、サー パ端末500cおよびサーバ端末500dの双方が運転 しているという 情報とがあるものとする。

【0159】具体的には、摂分テーブル作成部2000 は、上述した両実効帯域隔を比較して最良(最大)の実 効帯域温を選択する。この場合、クライアント端末10 0 と経路負荷計測裝置 7 0 0 a との間の実効帯域幅が選 択されたものとする。ついで、振分テーブル作成部20 0 Cは、上記選択された計測結果(実効帯域幅)に対応 て、上記選択が妥当であるか否かを判断する。

【0160】この場合、振分テーブル作成部2000 は、経路負荷計測装置700aに対応するサーバ端末5 00a およびサーバ端末500b が運転停止状態にある ため、上記選択が妥当ではないものと判断する。このこ とから、振分テーブル作成部2000は、経路負荷計測 装置700aからの計測結果に代えて、経路負荷計測装 置7006からの計測結果を選択する。

【 0 1 6 1 】従って、振分テーブル作成部2 0 0 C は、 上記経路負荷計測装置700bに対応する実効帯域幅 と、該実効帯域幅に対応する経路負荷計測装置700b のI Pアドレスと、クライアント端末100のI Pアド レスとを対応付けたものを振分テーブルとして、記憶部 210 に記憶させる。

【 0 1 6 2 】 そして、ここで、ステップS E 1 3 におい て、クライアント 端末100からDNS 応答装置600 のDNS 応答部610 へDNS 問合せがあると、クライ アント 端末100からは、代表ドメイン名および問合せ 元の[ Pアドレス( クライアント 端末100の[ Pアド レス) がDNS 応答部610へ通知される。そして、ス 30 テップSE14において、上記DNS問合せがDNS応 答部6 10 に受信されると、DNS 応答部6 10 は、ス テップSE15へ進む。

【 0 1 6 3 】 ステップS E 1 5 では、DNS 応答部6 1 0は、クライアント端末100のIPアドレスおよび代 表ドメイン名を記憶部1 70のDNS 問合せログに追加 した後、ステップSE16へ進む。ステップSE16で は、DNS 応答部6 10 は、配憶部2 10 に配憶されて いる振り分けテーブルに基づいて、クライアント端末1 00からのサービス要求(IPパケット)の一次振り分 40 け先を決定する。この場合、経路負荷計測装置700a および経路負荷計測装置700bのうち、経路負荷計測 装置7006が一次担り分け先として決定された後、ス テップSE17へ進む。ステップSE17では、DNS 応答部610は、上記経路負荷計測装置700bのIP アドレスをDNS 回答としてクライアント 端末100~ 通知する。

【 0 1 6 4 】 そして、ステップS E 1 8 において、経路 負荷計測装置7006のIPアドレスが受信されると、

装置7006)のIPアドレスを取得した役、ステップ SE19 へ進む。ステップSE19では、クライアント 端末100は、経路負荷計測装置7006~アクセスす ベくIPパケットを送出する。これにより、ステップS E20では、経路負荷計測装置700bの二次振分部7 60は、上記IPパケットを受信した後、ステップSE 21 へ進み、セッション情報を配憶部740に記憶させ た後、ステップSE22へ進む。

【 0 1 6 5 】ステップS E 2 2 では、二次振分部7 6 0 する経路負荷計測装置700aからの運転状態を考慮し 10 は、サーバ端末500cおよびサーバ端末500cの運 転状態の情報およびセッション情報を記憶部750およ び記憶部740から取得する。つぎに、二次振分部76 0は、サーバ端末500a、サーバ端末500bの中か ら最良の運転状態のサーバ端末をIPパケットの二次振 分け先として決定した後、ステップSE23へ進む。 【0166】この場合、サーバ端末500cが二次振分 け先として決定されたものとする。そして、ステップS E 2 3 では、二次振分部7 6 0 は、ステップS E 2 2 に おいて決定されたサーバ端末500c~1 Pパケットを 振り分ける。これにより、クライアント端末100は、 サーバ端末500cより、サービスの提供を受ける。 【0167】以上説明したように、上述した実施の形態 4 によるネットワークシステムに用いられる中継装置に よれば、経路負荷という実体に即した基準および運転状 態を基準として、サービス要求の一次振り分け先が選択 された後、二次振り分けによりさらに運転状態も考慮さ れてサーバ端末500a~サーバ端末500dのうちー つのサーバ端末が選択されるように構成したので、複数 のサーバ端末における負荷分散をさらに最適に行うこと

> 【 0 1 6 8 】以上、本発明の実施の形態1 ~4 によるネ ットワークシステムに用いられる中継装置について詳述 してきたが、具体的な構成例は、これらの実施の形態1 ~4 に限定されるものではなく本発明の要旨を逸脱しな い範囲の設計変更等があっても本発明に含まれる。

ができる。

【 0 1 6 9 】 たとえば、上述した実施の形態1 ~4 によ るネットワークシステムに用いられる中継装置において は、アクセス先のサーバ端末としては、ユーザがアクセ スを希望するデータベースやWe b サービスを提供して いるネットワーク上のサーバコンピュータ全般を指す。 【 0 1 7 0 】 また、上述した実施の形態1 ~4 によるネ ットワークシステムに用いられる中継装置においては、 DNSの問合せ元の端末としては、クライアント端末1 00の他、該クライアント端末100近傍に位置するD S N サーバ( 図1: クライアント 側DNS 装置1 10) が含まれる。

【 0171】さらに、上述した実施の形態1~4による ネットワークシステムに用いられる中継装置において は、経路負荷として前述した実効帯域幅の他にラウンド クライアント 端末100は、振り分け先(経路負荷計測 50 トリップタイムおよびホップ数等の他のパラメータを複 合的に考慮して、振り分けを行うようにしてもよい。 【 0172】

【 発明の効果】以上説明したように、請求項1 に記載の 発明によれば、経路負荷という実体に即した基準をもっ て、サービス要求の授う分け先が選択されるように構成 したので、複数のサーバ端末における負荷分散を最適に 行うことができるという効果を奏する。

【 0 1 7 3 】また、請求項2 に記載の発明によれば、複数の経路負荷計測手段の計測結果を予め記憶手段に記憶しておき、一つのクライアント 端末からサービス要求が 10 あったときに、経路負荷計測手段によるリアルタイムな計測を行うことなく、すぐにサービス要求の振り分けを行うように構成したので、複数のサーバ端末における負荷分散を最適かつ迅速に行うことができるという効果を奏する。

【 0174】また、訪求項3に記載の発明によれば、経路負荷に加えてサーバ端末の運転状態をも考慮されて、サービス要求の振り分け先が選択されるように構成したので、複数のサーバ端末における負荷分散をさらに最適に行うことができるという効果を奏する。

【 0175】また、請求項4に記載の発明によれば、経路負荷という実体に即した基準をもって、サービス要求の一次振り分け先が選択された後、二次振り分けによりさらに一つのサーバ端末が選択されるように構成したので、複数のサーバ端末における負荷分散を最適に行うことができるという効果を奏する。

【 0176】さらに、請求項5 に記載の発明によれば、 経路負荷という 実体に即した基準をもって、サービス要 求の一次振り分け先が選択された後、二次振り分けによ りさらに運転状態も考慮されて一つのサーバ端末が選択 30 されるように構成したので、複数のサーバ端末における 負荷分散をさらに最適に行うことができるという効果を 奏する。

【 0177】加えて、簡求項6に配載の発明によれば、 経路負荷という実体に即した基準およびサーバの運転状態を基準として、サービス要求の一次振り分け先が選択された後、二次振り分けによりさらに運転状態も考慮されて一つのサーバ端末が選択されるように構成したの で、複数のサーバ端末における負荷分散をさらに最近に 行うことができるという効果を奏する。

【図面の簡単な説明】

[図1]本発明の実施の形態1によるネットワークシステムに用いられる中継装置の構成を示すブロック図である。

【 図2 】同実施の形態1 によるネットワークシステムに 用いられる中継装置の動作を説明するフローチャートで ある。

【図3】同実施の形態2によるネットワークシステムに 用いられる中総装置の構成および動作を示す図である。

【 図4 】 同実施の形態3 によるネットワークシステムに 用いられる中継装置の概略構成を示す図である。

【 図5 】 同実施の形態3 によるネットワークシステムに 用いられる中継装置の構成および動作を示す図である。

【 図6 】同実施の形態3 によるネットワークシステムに 用いられる中継装置の概略動作を説明するフローチャートである。

【 図7 】 同実施の形態4 によるネットワークシステムに 用いられる中継装置の概略構成を示す図である。

【 図8 】同実施の形態4 によるネットワークシステムに 用いられる中継装置の構成および動作を示す図である。

【 図9 】従来のネットワークシステムに用いられる中経 装置の構成を示すブロック図である。

【符号の説明】

100 クライアント端末

120 DNS 応答装置

130a 経路負荷計測装置

130b 経路負荷計測装置

) 140a サーバ端末

140b サーバ端末

150 DNS 応答装置

170 記憶部

300 DNS 応答装置

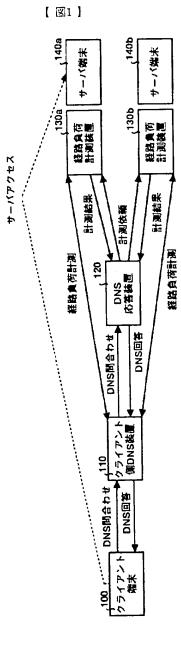
400a、400b 経路負荷計測装置

500a、500b、500c、500d サーバ端末

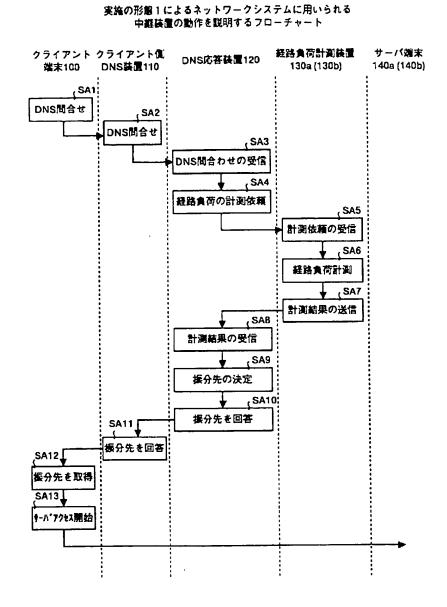
600 DNS 応答装置

700a、700b 経路負荷計測装置

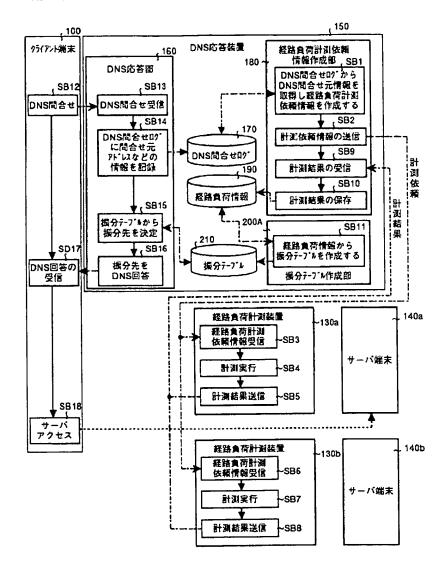
実施の形盤1によるネットワークシステムに用いられる中継装置の構成を示すプロック図

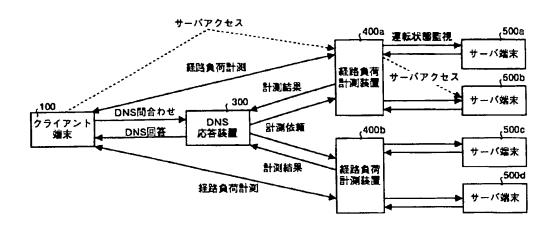


【図2】

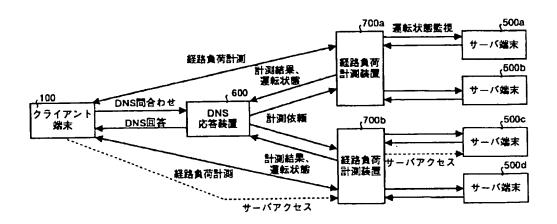


【 図3 】 実施の形態 2 によるネットワークシステムに用いられる中継装置の構成および動作を示す図

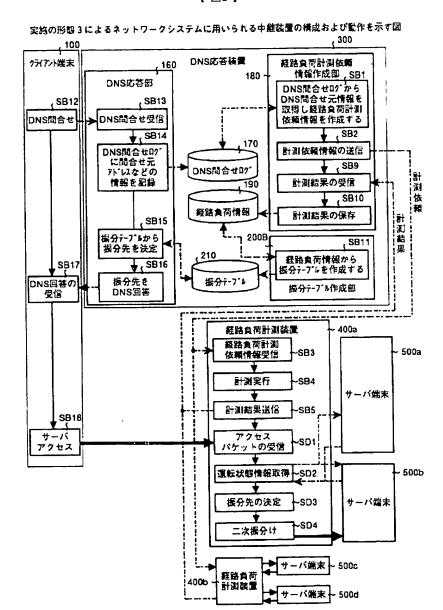




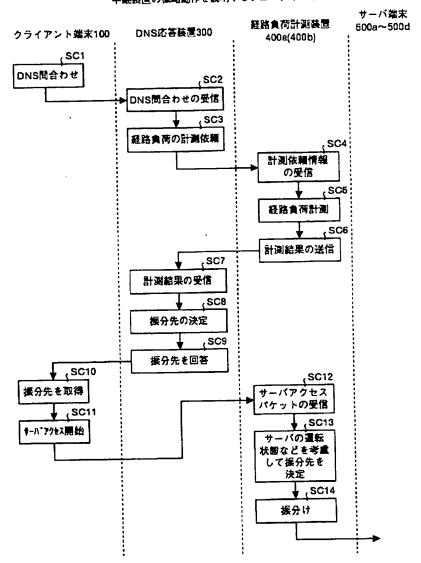
【 図7 】 実施の形態 4 によるネットワークシステムに用いられる中継装置の概略構成を示す図



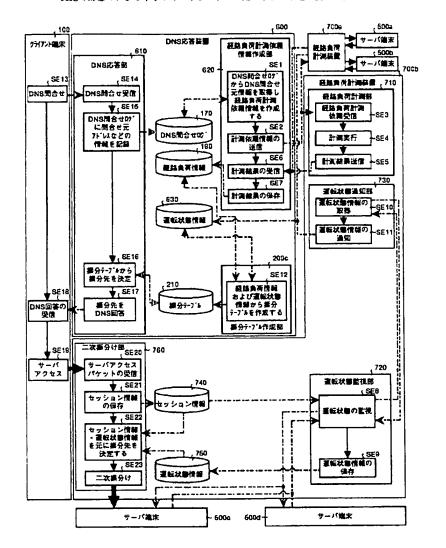
【図5】



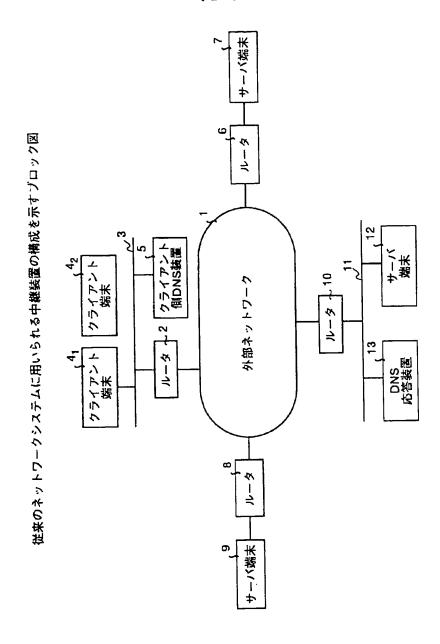
【 図6 】 実施の形態 3 によるネットワークシステムに用いられる 中銀統置の振略動作を説明するフローチャート



【 図8 】 実施の形態 4 によるネットワークシステムに用いられる中継装置の構成および動作を示す図



【図9】



フロント ページの続き

(51) Int.Cl.7

識別記号

FΙ

テーマート (参考)

H04L 29/06

(72)発明者 高橋 英一

29/14

(72)発明者 菊池 慎司

H0 4 L 13/00

神奈川県川崎市中原区上小田中4 丁目1 番

3 1 3

1号 富士通株式会社内

神奈川県川崎市中原区上小田中4 丁目1 番 1号 富士通株式会社内

Fターム(今考) 5B089 GA11 GA21 GA31 GB09 HA10

HB02 KA06 KC23 KC30 MA03

5K030 HD09 JT03 JT06 KA01 KA05

LE03 MB07

5K034 AA07 EE11 HH65

5K035 AA02 EE22

9A001 CC03 CC09 HH34